OTIMIZAÇÃO DE HORÁRIOS EM INSTITUIÇÕES DE ENSINO SUPERIOR ATRAVÉS DE ALGORITMOS GENÉTICOS

Universidade Federal de Santa Catarina Programa de Pós-Graduação em Engenharia de Produção

OTIMIZAÇÃO DE HORÁRIOS EM INSTITUIÇÕES DE ENSINO SUPERIOR ATRAVÉS DE ALGORITMOS GENÉTICOS

Osmar de Oliveira Braz Júnior

Dissertação apresentada ao Programa de Pós-Graduação em Engenharia de Produção da Universidade Federal de Santa Catarina como requisito parcial para obtenção do título de Mestre em Engenharia de Produção.

Florianópolis 2000

Osmar de Oliveira Braz Júnior

OTIMIZAÇÃO DE HORÁRIOS EM INSTITUIÇÕES DE ENSINO SUPERIOR ATRAVÉS DE ALGORITMOS GENÉTICOS

Esta dissertação foi julgada e aprovada para obtenção do título de Mestre em Engenharia de Produção no Programa de Pós-Graduação em Engenharia de Produção da Universidade Federal de Santa Catarina.

Florianópolis, 10 de fevereiro de 2000.

Prof. Ricardo Miranda Barcia, Ph.D. Coordenador do Curso

	BANCA EXAMINADORA
	Prof. Oscar Ciro López, Dr.Eng. Orientador
Prof. Aran Bey Tcholakian, Dr.Eng.	Prof. Ricardo Villarroel Dávalos, Dr. Eng.
	Prof. Rafael Faraco, M Eng

A Deus, que é início e fim de tudo, de onde todo poder emana neste universo.

A meus filhos Fernando e Gustavo que são o caminho de luz de minha vida.

A minha esposa, Lusicler que me presentiou com dois filhos maravilhosos e cujo apoio sempre contei e poderei contar em qualquer momento de minha existência.

Agradecimentos

Aos meus pais que sempre deram apoio ao meu desenvolvimento intelectual para que pudesse desfrutar de tudo que a vida tem de melhor.

Ao Professor Oscar Ciro López, Dr. pela orientação criteriosa e dedicada, e acima de tudo pela compreensão e boa vontade em todas as ocasiões em que o procurei para discutir idéias e buscar esclarecimento.

A Universidade do Sul de Santa Catarina pelo apoio.

Sumário

LISTA DE FIGURAS	VIII
LISTA DE TABELAS	IX
RESUMO	X
ABSTRACT	XII
CAPÍTULO I	1
1. Introdução	1
2.1 Objetivos Gerais	
2.2 Objetivos Específicos	
2.3 Importância do trabalho	
2.4 Limitações do trabalho	
2.5 Organização do trabalho	4
CAPÍTULO II	5
2. Geração de Horário	5
2.6 Considerações Iniciais	
2.7 O que é um gerador de horário?	10
2.8 O que é o problema de horário?	11
2.9 Abordagens para Automatizar a geração de Horários	
2.1.1 Abordagem por Algoritmos Genéticos	
2.1.2 Abordagem por Algoritmos Memeticos	
2.1.3 Abordagem por Simulated Anneling	
2.1.4 Abordagem por Tabu Search	
2.1.5 Abordagem pela Teoria de Grafos	
2.1.6 Abordagem pela Programação Linear	20
Genéticos	22
CAPÍTULO III	
3. Modelo Proposto	
3.1 Introdução	
3.2 Algoritmos Genéticos	
3.2.1 Definição	
3.2.3 Representação Cromossômica	
3.2.4 Fluxo Básico	
3.2.5 Inicialização	
3.2.6 Avaliação e Adequabilidade	
3.2.7 Operadores Genéticos	
3.2.8 Condições de Término	
3.2.9 Outros Operadores de Cruzamento	
3.3 Descrição do Modelo	37
3.3.1 Definição do cromossomo	37

_	.3.2	Geração da População Inicial	
_	.3.3	Seleção	
	.3.4	Cruzamento	
	.3.5	Mutação	
	.3.6	Elitismo	
	.3.7	Avaliação do cromossomo	
3	.3.8	Avaliação da Melhor Solução	55
CAPÍ	TULO I	V	.56
4.	Testes	e Resultados	.56
CAPÍ	TULO \	/	.66
5.	Conclu	sões e Recomendações	.66
		nclusões	
5.2	Re	comendações	68
		IAS BIBLIOGRÁFICAS	
		Modelo Computacional	
		ıção	
		amento de Dados	
		e Funcional	_
		ntrole de Horários	
		ntrole de Cursos	
		ntrole de Turmas	
		ntrole de Disciplinas	
		ntrole de Salas	
		ntrole de Dados Gerais	
		rre e Hardware de Apoio	
		ftwareftware	
		rdware	
		ma de Entidade-Relacionamento	
	_	sta das Entidades	
		escrição das Colunas das Entidades	
^	.5.2. De	sta de Entidades e Chaves Primárias	.00
		sta de Relacionamentos entre Entidades	
		ama Hierárquico Funcional	
	_	adastro	
		onsulta	
		erador	
		elatórios	
		ção de Interface	
		ela do Programa Principal	
		ela de Cadastro Disciplinas	
A	./.3. I€	ela de Pesquisa de Disciplinas	.93
		ela de Cadastro de Cursos Oferecidos	
		ela do Consulta de Cursos Oferecidos	
Α	./.6. le	ela do Gerador de Horário	96

A.8. Orientação a Objetos	97
A.8.1. O que é um Objeto	
A.8.2. O que é um tipo de Objeto?	
A.8.3. Classe de Objetos	98
A.8.4. Operações	
A.8.5. Herança	99
A.8.6. Métodos	99
A.8.7. Mensagens	99
A.8.8. Encapsulamento	
A.8.9. Abstração	100
A.9. Construção Computacional do Cromossomo	100
A.10. Definição das Classes	
A.10.1. Classe Geração	102
A.10.2. Classe População	104
A.10.3. Classe Cromossomo Principal	106
A.10.4. Classe Cromossomo Secundário	107
A.10.5. Classe List	
A.11. Fluxo do Algoritmo Genético	109
B. Anexo – Amostra de Dados	110
B.1. Grade Horária Inicial	
B.2. Grade Horária Final	

Lista de Figuras

Figura 1 - Estrutura funcional de uma IES	7
Figura 2 - Distribuição dos alunos de uma IES	8
Figura 3 - Professores e Disciplinas numa IES.	9
Figura 4 - Distribuição do tempo de uma IES	
Figura 5 - Distribuição dos Recursos numa IES	10
Figura 6 - Problema de transportes	
Figura 7 - Fluxo básico de uma algoritmo genético	28
Figura 8 - Processo de Seleção.	
Figura 9 - Processo de recombinação com um ponto de corte	31
Figura 10 - Processo de mutação.	
Figura 11 - Representação do Cromossomo	38
Figura 12 - Codificação dos Horários	39
Figura 13 - Codificação dos Horários divididos	40
Figura 15 - Histrograma de 100 Números	42
Figura 16 - Histograma de 1000 Números	43
Figura 17 - Cruzamento da Estrutura Primária	
Figura 18 - Seleção do Ponto de Corte para o Cruzamento	
Figura 19 - Troca de Informações no Locus Gênico 1	45
Figura 20 - Troca de Informações no Locus Gênico 2	
Figura 21 - Troca de Informações no Locus Gênico 3	
Figura 22 - Complementação do Cromossomo Filho.	46
Figura 23 - Filhos do Cruzamento da Estrutura Primária do Gene	
Figura 24- Cruzamento da Estrutura Secundária	
Figura 25 - Filhos do Cruzamento da Estrutura Secundária	49
Figura 26 - Pontos de Mutação da Estrutura Primária	
Figura 27 - Resultado da Mutação na Estrutura Primária	
Figura 28 - Mutação da Estrutura Secundária	
Figura 29 - Resultado da Mutação na Estrutura Secundária	
Figura 30 - Choque de Disciplinas.	
Figura 31 - Choque de Recursos.	
Figura 32 - Teste de Geração.	
Figura 33 - Teste de População.	
Figura 34 - Teste de Cruzamento da Estrutura Primária e Secundária	
Figura 35 - Teste de Mutação da Estrutura Primária e Secundária	62

Lista de Tabelas

Tabela 1 - Listagem de Cursos	57
Tabela 2 - Teste geral	
Tabela 3 - Teste Programado	
Tabela 4 - Confirmação de Parâmetros	

Resumo

Uma grade horária bem elaborada é um requisito importante para a boa administração de qualquer instituição de ensino superior. Porém, o grande número de fatores envolvidos, como a quantidade de disciplinas, a alocação dos professores e o compartilhamento de recursos, torna o problema da geração da grade horário muito complexo.

Este trabalho apresenta um solução para o problema de geração da grade horária de uma instituições de ensino superior utilizando uma abordagem heurística, os algoritmos genéticos.

Na implementação dos métodos de avaliação, foram levados em consideração algumas das restrições dentre as muitas existentes para o problema. Entre elas as disponibilidade de recursos e professores, não deixando de lado outros aspectos relevantes para a resolução deste problema em instituições de ensino superior.

Na implementação dos operadores genéticos de cruzamento foram utilizadas técnicas semelhantes ao operador de cruzamento de ciclo, porém com uma otimização do tempo de cruzamento, obtida através de um corte do cromossomo. Uma representação estruturada do cromossomo também melhora desempenho do modelo, distinguindo-se de outras abordagens existentes, e também facilitando a modelagem do problema.

O modelo foi desenvolvido e implementado utilizando orientação a objeto, com a representação das estruturas do algoritmo genético utilizando classes, possibilitando uma maior reutilização do modelo. Com a representação

em classes, os operadores genéticos, e os métodos de avaliação ficam embutidos em seus suas próprias estruturas.

Abstract

A well elaborated timetable is an important requirement for the good administration of universities. However, the great number of involved factors, as the amount of disciplines, the teachers' allocation and the resources' sharing, makes the problem of timetables generation very complex.

This work presents a solution for the problem of timetables generation using an heuristic approach, the genetic algorithms.

In the implementation of the evaluation methods, were taken in consideration some of the restrictions among the many existent for the problem. Among them, the availability of resources and teachers, not ignoring other important aspects for the resolution of this problem in universities.

In the implementation of the genetic operators of crossover, techniques similar to the operator of cycle crossover where used, but with an optimization of the time for crossing, obtained through a cut of the chromosome. A structured representation of the chromosome also improved the model, distinguishing it of another existent approaches, and also easing the modeling of the problem.

The model was developed and implemented using object-orientation, using classes to represent the structures of the genetic algorithm, making easy the reusing of the model. With the representation with classes, the genetic operators, and the evaluation methods are self contained in its own structures.

Capítulo I

1. Introdução

A construção da grade horária para instituições educacionais é um problema clássico. Horários são uma necessidade de toda instituição de ensino, incluindo escolas primárias, secundárias e universidades. São vários os problemas encontrados na elaboração de grades horárias, tais como alocação das aulas para os professores, alocação de salas, laboratórios, etc. Além disso, é necessário considerar as combinações de algumas destas restrições.

Na elaboração de grades horárias para uma instituição de ensino superior, é necessário atender todos os cursos, e muitas vezes vários *campi*. Este é um fator a mais na complexidade da construção das grades horárias, já que muitas vezes é necessário distribuir a carga horária dos professores de um curso entre os diferentes *campi* da instituição.

Neste contexto, as aulas de uma instituição são o conjunto de reuniões entre professores e alunos num conjunto de períodos de tempo. Nestes períodos de tempo, os recursos disponíveis são limitados, e várias outras restrições podem ser adicionadas. Portanto, o problema de construção de grades horárias pode ser visto como relações entre conjuntos de professores, disciplinas, alunos, períodos de tempo e recursos. Estas relações estão sujeitas ainda a uma série de restrições, cujas combinações aumentam a complexidade do problema.

Algoritmos Genéticos são uma técnica de busca heurística que faz uma analogia com as teorias de evolução natural e genética. Esta técnica é utilizada neste trabalho para encontrar uma solução viável para o problema da geração de grades horárias, dentro de uma série de combinações e restrições existentes.

A representação de um problema mediante Algoritmos Genéticos passa a ser definido através de uma cadeia de caracteres, chamada de cromossomo. O processo de busca de uma solução é feita mediante operadores genéticos que fazem o papel da evolução natural, seguindo limites definidos que são chamados de parâmetros genéticos. As restrições do problema são transformados em funções que avaliam cada geração de indivíduos, possibilitando ou não a evolução dos mesmos.

2.1 Objetivos Gerais

O objetivo geral deste trabalho é apresentar uma representação genética para o problema de geração de horário de uma instituição, levando em consideração a limitação dos recursos, com base em suas informações, utilizando Algoritmos Genéticos para alcançar uma solução viável.

2.2 Objetivos Específicos

Os objetos específicos consistem em:

- Representação do problema;
- Definir os operadores genéticos.
- Definir as formas de avaliação do cromossomo;
- Especificar e testar os parâmetros genéticos;
- Validar o modelo proposto.

2.3 Importância do trabalho

Uma boa grade horária é um subsídio básico para administração de tempos em uma instituição de ensino.

Devido a sua complexidade matemática, verificada em trabalhos publicados[1][2] [3][4][8][24][28][30][34][35][36][37], pode-se dizer que a geração de horário é um problema difícil de ser modelado, principalmente quanto às características da instituição, tais como cursos, disciplinas oferecidas no período, número de professores e salas. A complexidade aumenta ainda mais quando a instituição apresenta diversos *campi*, muitas vezes geograficamente distantes entre sí.

Estas características, aliadas ao conjunto de restrições impostas, atingem tal complexidade que o estabelecimento do horário de aulas torna-se uma operação de difícil solução, mesmo com o auxílio de computador.

O modelo desenvolvido, além de reduzir o tempo requerido para a confecção do horário, pode ser empregado como instrumento de decisão para uma melhor utilização dos recursos físicos e humanos da instituição.

2.4 Limitações do trabalho

A maioria dos estabelecimentos de ensino superior, via de regra, adota o método de matrícula dos alunos por disciplina a cada período letivo.

O modelo desenvolvido atende a este sistema de matrícula, considerando como turma os alunos que cursam juntos uma mesma disciplina em um mesmo campus, curso e semestre curricular. Com isso, cada aluno terá, possivelmente, aulas com diferentes colegas em cada disciplina em que estiver inscrito naquele semestre letivo.

Não é levada em consideração, no modelo proposto, a matrícula de alunos por período letivo, que é uma outra forma de agrupar os alunos e disciplinas. Neste caso, um aluno somente pode passar para o período seguinte após ser aprovado num número definido de disciplinas do período anterior. Porém, como a maioria das instituições de ensino superior não utilizam esta forma de matrícula, foi modelada apenas a matrícula por

disciplina. Assim, um aluno pode matricular-se em disciplinas de semestres diferentes, devendo somente atender seus pré-requisitos.

2.5 Organização do trabalho

A forma de organização deste trabalho segue uma seqüência lógica para familiarizar o leitor com todos os pormenores necessários para o entendimento do modelo proposto.

A estrutura do trabalho é como descrito a seguir.

O Capítulo I consiste de uma apresentação preliminar do trabalho, constando de objetivos, limitações e importância.

Capítulo II faz uma breve descrição da problemática da Geração de Grade Horária e a apresentação dos métodos de solução encontrados na bibliografia, ressaltando os aspectos positivos e negativos de cada abordagem.

No Capítulo III são descritas as técnicas que serviram como base para a formulação, estruturação e elaboração do sistema proposto neste projeto.

O Capítulo IV é dedicado à aplicação prática do modelo, a fim de ilustrar o desempenho do método proposto.

As conclusões e recomendações obtidas em decorrência do desenvolvimento e da aplicação da metodologia proposta são enfocadas no Capítulo V.

Complementando os capítulos resumidos acima dois anexos (A e B) são colocados no final. No Anexo A é mostrada a implementação do sistema proposto e os subsistemas que o compõem, e estudando com maiores detalhes os princípios de funcionamento de cada um deles. E no Anexo B exemplos de dados dos testes e resultados.

Capítulo II

2. GERAÇÃO DE HORÁRIO

Para que se torne claro o entendimento da geração de grades horárias é necessário conhecer a organização de uma instituição de ensino superior.

2.6 Considerações Iniciais

Numa instituição de ensino superior (IES), a geração de grades horárias deve levar em conta diversos fatores. Entre eles, a disponibilidade de salas, horários de trabalho dos professores, e as disciplinas oferecidas no período são as mais importantes.

Para cada curso oferecido pela IES, um conjunto de disciplinas é oferecido a cada período letivo, geralmente um semestre. Estas disciplinas podem ser divididas em grupos, com conteúdos inter-relacionados chamados de pré-requisitos. Este agrupamento permite especificar quais disciplinas podem ser ministradas pelos professores, de acordo com sua habilitação, bem como evitar conflitos de horários.

Quando uma IES possui diversos *campi*, a geração da grade horária deverá levar em consideração a possibilidade de um mesmo professor ministrar disciplinas em mais de um *campi*. Assim, a geração da grade horária dos diversos *campi* deve ser feita de forma coordenada, aumentando a complexidade do problema.

Neste trabalho, considera-se que cada curso é formado por um conjunto de disciplinas, com a duração de um semestre. Para concluir o curso, o aluno deverá matricular-se e conseguir aprovação em todas as disciplinas do curso.

Num determinado semestre as disciplinas são oferecidas em determinados dias da semana, sendo que o aluno poderá matricular-se em qualquer disciplina. Porém, a matrícula em algumas disciplinas poderá estar sujeita a um conjunto de pré-requisitos, ou seja, aprovação em disciplinas de fases anteriores do curso.

Para uma orientação do aluno, os cursos oferecem um diagrama do fluxo curricular, com uma distribuição das disciplinas por semestre, que já prevê o cumprimento dos pré-requisitos. O número de disciplinas por semestre curricular pode variar de acordo com a grade curricular do curso. Porém, como pode haver adiantamento ou atraso de disciplinas por parte dos alunos, o curso deve determinar o número mínimo e máximo de semestres para conclusão. Da mesma forma, o número de semestres curriculares pode variar, dependendo do número de disciplinas e do período do curso.

Como uma mesma disciplina pode ser ministrada em diversos cursos, estas estão agrupadas por centros, levando em conta as áreas de atuação. Dentro de cada centro, as disciplinas são agrupadas de acordo com suas ementas ou afinidades.

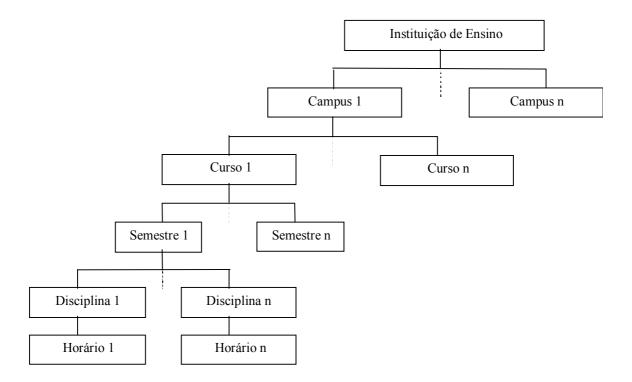
Cada disciplina necessita de um conjunto de recursos para ser ministrada. A grande maioria necessita apenas de um sala de aula com capacidade que suporte as vagas oferecidas. Outras disciplinas requerem recursos adicionais, tais como laboratórios de informática, salas de desenho, laboratórios, etc.

As disciplinas dos cursos são lecionadas pelos professores do quadro da instituição. Os professores geralmente têm uma formação específica dentro de uma área, capacitando-se assim a lecionar um conjunto de disciplinas. Como

as disciplinas estão agrupadas por centros, os professores ficam ligados aos centros que as agrupam.

Com base nestas informações é possível obter uma visão geral da estrutura funcional da instituição. No contexto deste trabalho, uma instituição de ensino superior terá sua estrutura representada de acordo com a Figura 1 abaixo.

Figura 1 - Estrutura funcional de uma IES.



Um IES é composta por um ou mais *campus*. Dentro de cada campus existem diversos cursos, os quais podem se oferecido em diferentes turnos. Cada curso apresenta um determinado número de semestres proposto pela grade curricular. Para cada disciplina dentro do semestre há um horário associado, fazendo com que cada aluno tenha, durante a semana, uma ou mais disciplinas na sua tabela de horários. Esta distribuição pode ser ilustrada mediante a figura Figura 2.

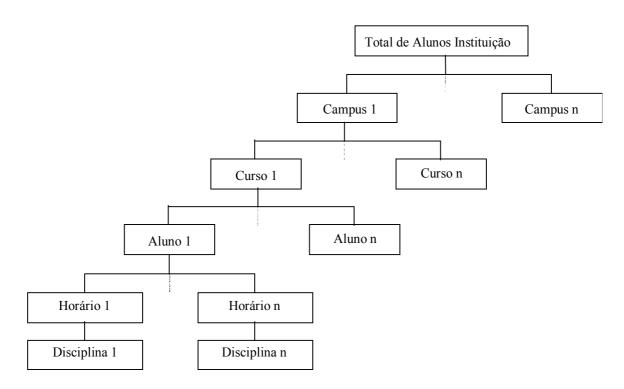


Figura 2 - Distribuição dos alunos de uma IES.

As turmas são determinadas pelo agrupamento de alunos que fazem a mesma disciplina num mesmo horário, sendo que os alunos podem ser de cursos diferentes. Dependo da demanda prevista de matrículas para uma disciplina, podem ser abertas turmas extras.

As disciplinas e os professores da instituição estão lotadas em centros, em função de sua área de conhecimento. Dentro dos centros as disciplinas estão agrupadas com base nas suas ementas e afinidades. Desta forma, é possível localizar os professores que podem ministrar as disciplinas, de acordo com as característica da sua formação. Uma disciplina pode ser oferecida em um ou mais cursos, em diversos *campus* e também em diferentes turnos. A distribuição das disciplinas entre os professores pode ser vista na Figura 3.

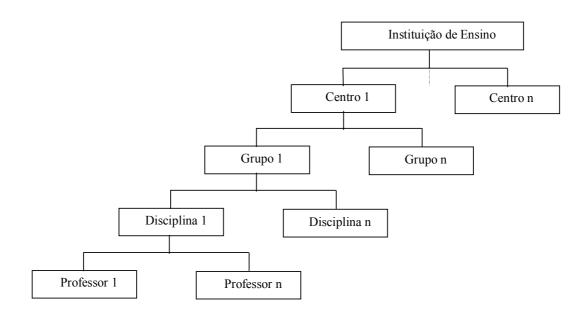
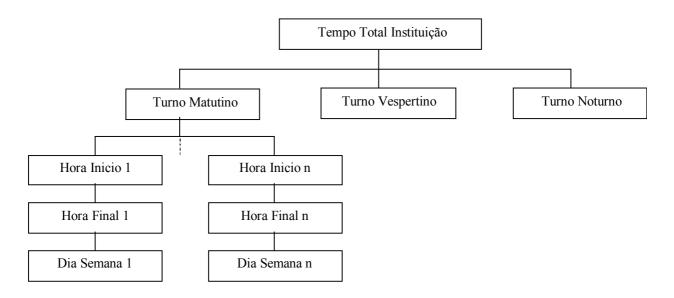


Figura 3 - Professores e Disciplinas numa IES.

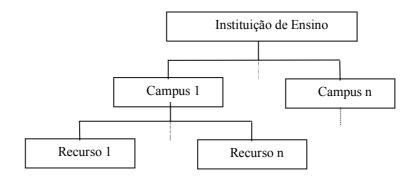
O tempo total da instituição é dividido em turnos, sendo que cada campus possui seu próprio conjunto de horários e turnos. Os turnos são caracterizados por uma hora inicial e uma hora final em um dia da semana. Pode-se compor 3 turnos distintos com os horários destes períodos, afim de atender os horários das turmas. Também pode-se agrupar horários de turnos diferentes a fim de atender cursos que sejam de período integral. A distribuição do tempo numa IES é representado na Figura 4.

Figura 4 - Distribuição do tempo de uma IES.



No processo de ensino de uma disciplina, são utilizados diferentes bens físicos da IES, denominados de recursos. Estes recursos só podem ser alocado para uma turma em um determinado horário (Figura 5), sendo que uma turma pode ter de um ou mais recursos diferentes alocado durante um semestre.

Figura 5 - Distribuição dos Recursos numa IES.



2.70 que é um gerador de horário?

Define-se um gerador de grade horária como um procedimento sistemático e automático que procura compatibilizar em uma tabela de horários

disponíveis na semana, todas as disciplinas que são oferecidas em um semestre de um curso, satisfazendo as disponibilidades de recursos.

É importante ressaltar que a dimensão do problema e as características específicas da instituição constituem um aspecto extremamente importante no que diz respeito à elaboração de um processo de geração de horário.

No contexto deste trabalho, será desenvolvido um gerador de grade horária que procura alocar as disciplinas dos cursos de forma que uma disciplina que utilize um recurso específico (ex. sala comum, laboratório) não seja alocado com outra que necessite do mesmo recurso, maximizando a sua utilização. Na alocação é levada em consideração o grupo da disciplina no centro, de modo que disciplinas de um mesmo grupo fiquem em horários diferentes. Com isto pretende-se que um mesmo professor possa ser alocado para o máximo de disciplinas dentro de sua área de habilitação.

2.80 que é o problema de horário?

Um horário é uma relação entre diversos elementos, tais como tempo, disciplinas, professores e alunos. Os elementos são também chamados de recursos. As características destes elementos são especificados pelo problema, e a melhor relação entre eles deve ser definida como parte da solução. Por exemplo, é possível especificar as disciplina e o horário como parte do problema. A solução deverá encontrar um professor capacitado a ministrá-la, com base nas informações sobre os professores disponíveis e seus horários.

O problema da construção de grades horárias tem sido a muito tempo conhecido como um problema pertence aos chamados NP-completos, e nenhum método de resolução conhecido o resolveu num tempo razoável.

Segundo Burke[4], existem diversas variações no problema de alocação horária. A alocação horária de universidades pode ser dividida em duas

categorias principais: aulas e exames. Aulas são os conteúdos ministrados pelos professores, e exames são as provas às quais os alunos devem submeter-se para aprovação na disciplina. A maior diferença entre horários de aulas e horários de exame são:

- exames deve ser agendados de forma que nenhum estudante tenha mais de um exame de cada vez; mas aulas devem usualmente ser agendas antes do estudante matricular-se;
- como o espaço físico é freqüentemente uma restrição, exames podem compartilhar salas, mas apenas uma aula pode ser alocada em uma sala no mesmo instante.

O processo de horário é muito difícil de ser feito, pelo fato de que muitas pessoas são afetadas pelo seus resultados. Romero identifica três principais pontos neste processo, cada um com suas próprias características e necessidades[28].

A administração fixa os padrões mínimos para os quais o horário deve se ajustar. Por exemplo, algumas universidades especificam que nenhum estudante pode ter dois exames em períodos sucessivos.

As preocupações dos departamentos são maiores nos horários dos cursos. Eles querem o horário em consonância com o desenvolvimento do assunto ensinado, como também fazendo demandas mais específicas para salas de aula ou laboratórios. Em relação aos exames, é provável que os centros desejem que os exames sejam alocados antes das aulas, para permitir uma maior flexibilidade nos horários.

O terceiro ponto são os estudantes, onde cada um possui seu próprio horário, e que afeta a somente ele. Dado o número de estudantes envolvido é difícil de obter um critério específico sobre o qual é o melhor horário para os estudantes. Muitos estudantes preferem não ter aulas a tarde em uma sextafeira, e ter uma pausa entre exames consecutivos. Se forem levadas em conta

as preferências dos estudante, há um aumento considerável da dificuldade do problema.

Segundo Burke, as restrições de horários são muitas e variadas [4], sendo que alguns dos tipos mais comuns são relacionadas a seguir.

Alocação de Recursos. Um recurso deve ser associado para um outro recurso de tipo diferente ou para uma turma. Por exemplo um professor pode preferir lecionar algumas aulas de uma disciplina numa sala normal, e outras num laboratório.

Tempo alocado. Uma aula ou um recurso pode ser associado a um professor, implicando que neste período o professor está indisponível para outras aulas. É possível também associar previamente um horário a uma reunião em particular.

Restrições de tempo entre reuniões. Um exemplo desta classe de restrições é uma aula em particular ter que acontecer antes de outra. Um caso comum são as aulas teóricas que devem anteceder as aulas práticas em laboratório.

Distribuição de aulas. Aulas devem ser distribuídas uniformemente durante o período. Por exemplo, aulas teóricas devem ser intercaladas com aula práticas.

Coerência das aulas. Esta restrição foi projetada para produzir horários mais organizados e convenientes, vindo em oposição à restrição de distribuição de aulas. Por exemplo, uma disciplina que poderia ter suas aulas todas num único dia, deve ser alocada em dois dias, para não sobrecarregar os alunos.

Capacidades das salas. O número de estudantes em uma sala não pode exceder a sua capacidade.

Continuidade. Qualquer restrição cujo propósito principal é assegurar certas características dos horários dos estudantes, sendo ela constante ou previsível. Por exemplo, aulas para um mesmo curso devem ser alocado em uma mesma sala ou em um mesmo período.

Ainda em relação às restrições, Burke divide-as em duas categorias: Rígidas (*hard*) e Flexíveis (*soft*) [4]:

- Restrições Rígidas. Um horário que quebra uma restrição rígida não pode ser considerado parte da solução, e deve ser reparado ou rejeitado pelo algoritmo do horário. Por exemplo, nenhuma pessoa pode requerer matrícula em duas disciplinas que são ministradas no mesmo horário.
- Restrições Flexíveis. Restrições flexíveis nem sempre são menos importante que restrições rígidas, e dificilmente levam um horário a ser rejeitado. São aplicadas a qualquer método de horário, geralmente avaliadas por uma função que penaliza o horário, calculando até que ponto este quebrou sua restrição. Algumas restrições flexíveis são mais importantes que outras, e têm uma maior prioridade.

Devido a esta complexidade, existe um grade potencial para as técnicas computacionais ajudarem na tarefa de alocação de horários de aulas para universidades ou outro tipo de instituição de ensino que tenha alguma destas restrições.

2.9 Abordagens para Automatizar a geração de Horários

Métodos heurísticos podem produzir bom horários, mas o tamanho e complexidade das universidades atuais têm provocado uma tendência para algoritmos mais gerais, como simulated annealing[4], algoritmos evolucionários, tabu-search[4,18], teoria de grafos e programação linear.

As heurísticas de problemas específicos pode ser empregada no contexto como um algoritmo para reduzir o número de possíveis soluções, ou para encontrar localmente uma solução viável.

2.1.1 Abordagem por Algoritmos Genéticos

A evolução natural implementa mecanismos adaptativos de otimização que, embora estejam longe de serem uma forma de busca aleatória, com certeza envolvem o acaso.

Algoritmos genéticos é uma analogia a teoria evolucionista NeoDarwiniana. Uma população inicial é gerada de uma forma aleatória, com características propriamente codificadas, denominados cromossomos. Durante a evolução, várias gerações sucessivas são criadas. Numa geração, alguns indivíduos são selecionados de acordo com a avaliação de suas características (fitness), que deve ir de encontro à solução viável. Estes indivíduos darão origem à próxima geração, que irá apresentar novas características adquiridas através dos operadores genéticos.

No problema de geração de grades horárias, um população de possíveis horários é mantida. Através da avaliação dos horários, seleciona-se os melhores indivíduos como base para a próxima iteração ou geração, assim melhorando o *fitness* global e mantendo a diversidade.

A representação genética mais comun para horários é uma cadeia de caracteres que codifica os elementos que descrevem o horário. Assim, pares de horários selecionados pode ser cruzados, sendo que a cadeia de caracteres é cortada e cruzada para criar novos horários. Porém, Corne [11] pesquisou um operador de mutação inteligente mais eficiente que o cruzamento simples entre dois pares. Este sistema, denominado GATT, está sendo usado com sucesso nos horários dos cursos da Universidade de Edinburgh, e Harvard Business Schooll, Universidade de Kingston, e várias outras instituições.

Paetcher [26] desenvolveu o sistema Neeps & Tatties,o qual está sendo usado para programar cursos no Departamento de Ciências da Computação da Universidade de Napier. Este algoritmo genético codifica os horários como uma seqüência de eventos, que deve ser introduzida em um programa especial que

usa a ordem para produzir um horário. Para isto é necessário um tipo diferente de operador de recombinação, que toma elementos da sequência de cada pai para produzir uma nova sequência.

O grupo ASAP da Universidade de Nottingham desenvolveu algoritmos genéticos para examinar a alocação de exames, que empregam um grande grau de conhecimento heurístico, tanto na geração da população inicial, como na melhora dos operadores genéticos padrões [4,5,6].O operador de cruzamento de Nottingham trabalha nos horários por níveis de período, pegando primeiro reuniões marcadas em ambos os pares, e então pegando outras de acordo a heurística de ordenação. Este processo é repetido até que nenhuma mais possa ser colocado no novo cromossomo sem conflito ou problemas. O uso deste tipo de operador de *cruzamento* sempre pode conduzir ao uso mais eficiente de salas, já que tenta preencher os espaço livres onde é possível.

2.1.2 Abordagem por Algoritmos Memeticos

Algoritmos Memeticos são uma extensão de Algoritmos Genéticos, baseado em um modelo de como as idéias evoluem. As unidades básicas de idéias são os memes, os quais, ao contrário dos genes, podem ser melhorados durante sua vida. Assim uma função de aprimoramento é usada em intervalos fixos, assegurando que os membros da população de horário estão todos otimizados.

A Universidade de Nottingham atualmente está desenvolvendo algoritmos memeticos para a planificação de exames [8]. Um operador de mutação leve ou pesado é aplicado aos membros selecionados da população. Após cada horário ser rompido por um operador de mutação, ele é otimizado localmente por um algoritmo de aprimoramento. Esta combinação gera novas soluções de boa qualidade.

A Universidade de Napier está trabalhando na programação de aulas usando algoritmos memeticos [27]. Sua codificação de horários especifica uma lista de sugestões de intervalos de tempo para cada evento. Estes intervalos são testados em ordem, e o sucesso de um intervalo leva-o a ser movido para o topo da lista, melhorando assim o material memetico. O operador de recombinação constrói listas de novas sugestões, levando sugestões de intervalos de cada uma das listas dos pais. Uma vez que as listas de sugestões dos pais foram combinadas, os algoritmos memeticos fornecem meios para que cada lista de sugestão seja construída usando o resultado da procura na lista de seus ancestrais.

2.1.3 Abordagem por Simulated Anneling

O nome anelamento ou recozimento é o processo de aquecimento de um sólido até atingir seu ponto de fusão, seguido de um resfriamento até atingir seu estado sólido. O resfriamento tem de ser feito lentamente para que os átomos se arranjem numa estrutura regular, pois se isto não acontecer a estrutura ficará danificada. Uma desvantagem com *simulated anneling* é que o processo de resfriamento pode levar muito tempo para alcançar bons resultados.

Simulated anneling é uma estratégia de busca local. É um método que consegue boas soluções, sobre problemas com muitas restrições. O método mantém um rastro de possíveis soluções. A cada interação, um indivíduo é gerado – outro possível horário – ligeiramente alterado aleatoriamente. Este indivíduo será aceito como o horário corrente se ele tiver uma baixa penalização. Se o novo indivíduo tiver uma alta penalização, ele pode ser aceito de acordo com uma probabilidade, que é relacionada a um parâmetro de controle chamado temperatura. A temperatura, que é a probabilidade de que indivíduos inferiores sejam aceitos, é diminuída a cada iteração, ou depois de um número particular de iterações. O número de iterações pode ser constante ou pode ser incrementado com a temperatura baixa.

Simulated anneling tem sido aplicado satisfatoriamente no problema de horários em Swansea's Tissue [32, 33]. Os autores Thompson e Dowsland usam um modelo de coloração de grafos. Para simplificar a grande quantidade de restrições do problema de horário, eles o dividiram em duas fases. Em primeiro lugar são encontradas possíveis soluções, e então são otimizadas as restrições secundárias. Porém, esta abordagem resulta num espaço de busca consideravelmente reduzido e possivelmente desconexo. Ao invés de um resfriamento geométrico simples, Dowsland usa um resfriamento nãomonotônico que aumente a temperatura quando um indivíduo é rejeitado. Além disso, a taxa de rejeição de indivíduos aumenta geometricamente com o progresso da procura.

2.1.4 Abordagem por Tabu Search

Como o simulated anneling, o tabu search mantém um rastro de possíveis soluções para o horário corrente. A diferença está no método pelo qual move novos horários para a lista de aceitos. Um tabu search mantém uma lista de tabelas movidas, representando horários que foram visitados recentemente, impedindo a procura de ficar no mesmo lugar e otimizando o espaço de busca.

A lista de tabelas é usualmente de tamanho fixo, e novos movimentos são adicionados ao mesmo tempo em que os velhos são removidos. Pelo fato dos movimentos das tabelas poderem impedir o alcance de níveis melhores de solução, um nível de aspiração é mantido, que representam as soluções ótimas desejadas. Quando um horário atinge o nível de aspiração, pode ser removido da lista de tabelas.

Tabu search foi aplicado com sucesso por Boufflet e Negre para gerar os horários na Universidade de Tecnologia de Compiègne [3]. Suas listas de tabelas contém os sete movimentos mais recentes. Se a vizinhança corrente não contiver uma solução melhorada, a função de aspiração pode selecionar uma solução da lista de tabelas.

Hertz [18] desenvolveu e aplicou o algoritmo *tabu search* TATI no agendamento de cursos, o qual ele adaptou mais tarde para um problema mais complexo e com mais restrições. A duração de uma aula não é fixada, e existem dez diferentes tipos de movimentos (mover uma aula para outro dia, mudar a duração das aulas, etc.) Quando o agendamento de uma aula em um dia particular é modificado, pode ser mudado para outro período (possivelmente em outro dia). Porém, para um determinado número de interações esta tabela move a aula para um período no dia original.

2.1.5 Abordagem pela Teoria de Grafos

Schwarz [30] sugeriu o desenvolvimento de um modelo com base na teoria dos grafos. O problema é reduzido a uma busca em árvore, recorrendo à técnicas heurísticas para encontrar as soluções em tempo razoável.

O problema da geração de grade horária pode ser caracterizado como um modelo de busca em grafos, considerando como ponto de partida os eventos previamente alocados, para os quais horários e salas apresentam-se *a priori*.

Cada aula apresenta um certo número de nós ou opções de horário e sala para alocação. A estas aulas pode ser associado um grafo G(X,A), onde:

- X é um conjunto de nós que representam as opções de alocação das aulas, cada nó x_i ∈ X é uma opção de alocação de uma aula específica a uma sala, em um determinado horário.
- A é um conjunto de arestas que representam as restrições. Cada aresta a_k - (x_i-x_j) representa uma restrição de incompatibilidade de alocação mútua das opções x_i e x_j.

2.1.6 Abordagem pela Programação Linear

Akkoyulu[2] sugere um algoritmo de programação linear para solucionar o problema do horário de aulas, considerando um custo associado à escolha de um horário para uma aula.

A função objetivo associada ao problema é uma função de minimização, com os valores de custo positivos representando as escolhas desejáveis e os valores negativos as escolhas indesejáveis.

Akkoyulu[2] estabelece uma constante na função objetivo, que recebe um valor arbitrariamente elevado para assegurar a associação de uma aula a cada horário disponível, pois em razão de seu valor, toda solução procura alocar mais de um horário a uma aula.

Akkoyulu[2] demonstra que o problema assim formulado, apresenta uma solução inteira se substituirmos as restrições de 0 ou 1 por >= 0. Como consequência, é possível aplicar-se os métodos comuns de programação linear em substituição aos métodos de programação inteira.

Trevelin[34] em seu trabalho estuda o problema de horários de aula como um problema de programação linear inteira binária semelhante ao problema de transportes, com rotas de capacidade unitária, apresentando soluções no intervalo (0,1). O autor, por conveniência e simplicidade, considera a princípio somente as restrições relativas a cada perfil de curso, de forma isolada, e de blocagem de horários. Segundo Trevelin,

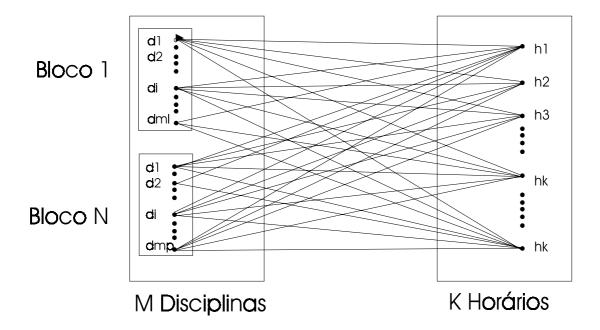
"o problema pode ser formulado como um conjunto de P problemas menores onde cada disciplina poderá ser pontencialmente atribuída a qualquer um dos K horários de aula (h_1, h_2, \ldots, h_k) disponíveis na semana, sendo que, para cada um desses problemas, as disciplinas constantes do seu bloco de restrições não podem ser ministradas no mesmo horário, pois são de um mesmo perfil".

Cada um desses problemas tem uma estrutura semelhante à do problema de transportes(Figura 6), posto que, neste caso, as origens são as

disciplinas que oferecem aulas, os destinos são os horários disponíveis para as aulas e as rotas, que associam cada disciplina aos diferentes horários, tem capacidade unitária, isto é, se existir um fluxo de transporte de uma unidade em uma rota de uma disciplina i (de um bloco p, p=1,2,...,P) a um horário h_k (k = 1, 2, ..., K), então uma aula da disciplina i terá lugar no horário h_k .

Como conseqüência dessa formulação, a estrutura da matriz de restrições do problema global assume a forma bloco angular, onde cada bloco é totalmente independente.

Figura 6 - Problema de transportes.



A decomposição do problema de horários de aula em problemas menores visa alcançar uma solução mais rapidamente. A grande vantagem disso é o fato de que, ao se resolver um conjunto de problemas de programação linear para processar, é ainda menor que a geração do problema completo, posto que o tempo de processamento tem crescimento exponencial em função do número de disciplinas.

Em uma segunda fase porém, Trevelim [34] faz uso do Método Simplex com uma nova matriz de restrições, incluindo a disponibilidade de salas de

aula, interligando os cursos, pois cada um concorre às salas disponíveis em cada horário de aula da semana. Nesta fase surgem ainda restrições suplementares, relativo à indisponibilidade dos professores, que são levadas em consideração. É nesta fase que as maiores dificuldades aparecem, principalmente em razão do grande número de restrições.

O autor faz referência à utilização de alguma técnica de decomposição para resolver a questão da dimensão do problema e sugere duas dessas técnicas: o método de Rosen e o de pré-fixação de horários. Segundo Trevelin [34],

"o método de Rosen é um método de partição e de relaxamento das restrições do problema, pois ele particiona as variáveis do modelo em dependentes e independentes. O problema mestre (ou problema reduzido, como é chamado neste método) é construído a partir das variáveis dependentes, o que se constitui numa relação posto que, por serem ignoradas, sua não negatividade não será mais garantida."

2.1.7 Otimização de Planejamento de Horários por Algoritmos Genéticos

Segundo Veloso [36], o planejamento e a alocação de recursos são problemas de solução difícil com um histórico longo e variado nas áreas da Pesquisa Operacional e Inteligência Artificial. Tais problemas precisam, em geral, ser atacados através de uma combinação de técnicas de busca e heurísticas, o que torna as soluções específicas para os problemas em questão.

O planejamento é difícil por duas razões: primeiro, é um problema computacionalmente complexo, descrito em termos da ciência da computação como NP-complexo; segundo, problemas de planejamento são freqüentemente complicados pelos detalhes e restrições associados às tarefas e recursos.

O problema específico tratado é o da alocação de salas de aula para turmas em seus respectivos horários, inspirado no problema real da Pontifícia Universidade Católica do Rio de Janeiro, PUC-Rio.

A PUC dispõe de, aproximadamente, 90 salas de aula, de diversos tamanhos e disponibilidades horárias e, a cada semestre letivo, precisa alocar salas para cerca de 1500 turmas de vários cursos, com horários e tamanhos diversos. A falta de flexibilidade dos horários das turmas, somada a uma concentração da demanda de salas de aula em determinados horários e o número crescente de alunos, tornam o planejamento difícil. Comumente, diversas turmas são canceladas e há uma demanda reprimida de espaço físico.

Veloso, no seu trabalho descreve a aplicação de algoritmos genéticos na busca de uma solução ótima para o problema, ou seja, a solução que melhor atende a demanda de salas de aula. Nesta solução o tratamento das especificidades do problema é realizado separadamente, através de um módulo denominado "construtor de horários". Desta forma, há uma maior flexibilidade para adaptar as técnicas de algoritmos genéticos às restrições específicas do problema.

Capítulo III

3. MODELO PROPOSTO

3.1 Introdução

Uma vez analisados os métodos de otimização existentes, levando em consideração as características do problema de horários de aula, optou-se por desenvolver um modelo com base em algoritmos genéticos. O problema é reduzido a evolução de cromossomos, recorrendo-se a técnicas heurísticas para encontrar a solução ótima.

A escolha de algoritmos genéticos se deve ao fato de que a abordagem baseada em grafos torna-se inviável pelo grande número de vértices e arestas necessário para representar o problema por completo. A abordagem de simulated annealing apresenta a desvantagem de ficar presa a mínimos locais, o que torna inviável sua aplicação no modelo estudado, pela quantidade de possíveis soluções. A técnica de tabu search é descartada pelo mesmo motivo. A abordagem de programação linear apresenta um crescimento exponencial em função do número de disciplinas. Como o modelo leva em conta muitas disciplinas, e ainda com o agravante de considerar diversos campi, esta abordagem também torna-se inviável.

Algumas das vantagens de se utilizar algoritmos genéticos são [15]:

- podem resolver problemas complexos rápida e confiavelmente;
- a construção de algoritmos genéticos e modelos existentes é geralmente simples;

- são extensíveis;
- são fáceis de combinar com outros métodos.

Algoritmos genéticos são versáteis e requerem pouco conhecimento sobre a função a ser otimizada. Em geral, algoritmos genéticos rapidamente descobrem sub-regiões de alta qualidade em vastos espaços de busca, mas depois demoram a convergir. Para funções desconhecidas, descontínuas e não diferenciáveis, algoritmos genéticos estão entre os mais indicados.

3.2 Algoritmos Genéticos

3.2.1 Definição

A primeira referência a algoritmos genéticos foi na dissertação de John Holland, "Adaptação em Sistemas Naturais e Artificiais", de 1975. Logo após, outros artigos e dissertações consolidaram e validaram a técnica. Atualmente, é vista como uma abordagem válida para problemas que requerem uma busca eficiente.

Goldberg [15] define algoritmo genético como:

"...um algoritmo de procura baseado nos mecanismos de seleção natural e genética natural. Ele combina a sobrevivência feita por uma função de avaliação entre uma cadeia de caracteres com uma estrutura de informações mudadas aleatoriamente, para formar um algoritmo de procura com algum talento inovador, o mesmo de uma procura de um ser humano. Em toda geração, um novo conjunto de criaturas artificiais(cadeia de caracteres) é criado usando bits e pedaços do teste de avaliação da geração anterior; ocasionalmente uma parte nova é testada. Enquanto aleatório, algoritmos genéticos não são nenhum passeio simples sem destino. A procura mais eficiente das informações anteriores para especular os pontos da nova procura resultam e um aumento na sua perfomance."

Já Tanomaru [31] define algoritmos genéticos como sendo:

"...métodos computacionais de busca baseados nos mecanismos de evolução natural e na genética. Em algoritmos genéticos, uma população de possíveis soluções para o problema em questão evolui de acordo com operadores probabilísticos concebidos a partir de metáforas biológicas, de modo que há uma tendência de que, na média, os indivíduos representem soluções cada vez melhores à medida que o processo evolutivo contínua."

3.2.2 Características Primárias

De um modo geral, os algoritmos genéticos têm as seguintes características:

- operam numa população (conjunto) de pontos, e não a partir de um ponto isolado;
- operam num espaço de soluções codificadas, e não no espaço de busca diretamente;
- necessitam somente de informação sobre o valor de uma função objetivo para cada membro da população, e não requerem derivadas ou qualquer outro tipo de conhecimento;
- usam transições probabilísticas, e não regras determinísticas;

3.2.3 Representação Cromossômica

O primeiro passo para aplicação de algoritmos genéticos num problema qualquer é representar cada possível solução x no espaço de busca como uma seqüência de símbolos s gerados a partir de um dado alfabeto finito A. No caso mais simples, é utilizado o alfabeto binário $A = \{0,1\}$, mas tanto o método de representação quanto o alfabeto genético podem variar de problema a problema.

Usando algumas das metáforas extremamente simplistas, mas empregadas pelos teóricos e praticantes de algoritmos genéticos com freqüência, cada seqüência s corresponde a um cromossomo, e cada elemento de s é equivalente a um gene. Como cada gene pode assumir qualquer valor do alfabeto A, cada elemento de A é equivalente a um alelo, ou seja, um valor possível para um dado gene.

Segundo Goldberg [15], a posição de um gene num cromossomo, ou seja, o índice dentro da seqüência, corresponde a um *locus gênico*.

Além disso, na maior parte dos algoritmos genéticos assume-se que cada indivíduo é constituído de um único cromossomo, razão pela qual é comum usar os termos *indivíduo* e *cromossomo* indistintamente em trabalhos científicos e livros textos. A grande maioria dos algoritmos genéticos propostos na literatura usam uma população de número fixo de indivíduos, com cromossomos também de tamanho constante.

3.2.4 Fluxo Básico

Tendo definido a representação cromossômica para o problema, gera-se um conjunto de possíveis soluções, chamadas de *soluções candidatas*. Um conjunto de soluções codificadas de acordo com a representação selecionada corresponde a uma população de indivíduos, P(0). Algoritmos genéticos são algoritmos iterativos, e a cada iteração a população é modificada.

Cada iteração de um algoritmo genético é denominada uma *geração*, embora nem todos os indivíduos de uma população sejam necessariamente "filhos" de indivíduos da população na iteração anterior. Denotando cada geração por um índice *t*, o fluxo geral de um algoritmo genético é representado por uma seqüência (0, 1, ..., t-1, t, t+1, ...). O fluxo básico de um algoritmo genético simples com três operadores: seleção, recombinação e mutação é ilustrado na Figura 7.

Figura 7 - Fluxo básico de uma algoritmo genético.

```
Procedimento Algoritmo Genético

Início

t \leftarrow 0

inicializar P(t)

avaliar P(t)

Enquanto (não Condição.Terminal) Faça

Início

t \leftarrow t + 1

selecionar P(t) a partir de P(t - 1)

recombinar e mutar P(t)

avaliar P(t)

fim
```

3.2.5 Inicialização

Na maioria das aplicações, a população inicial de *N* indivíduos é gerada aleatoriamente ou através de algum processo heurístico.

Como no caso biológico, não há evolução sem diversidade. Ou seja, a teoria da seleção natural ou "lei do mais forte" necessita de que os indivíduos tenham diferentes graus de adaptação ao ambiente em que vivem. É importante que a população inicial cubra a maior área possível do espaço de busca, com um maior número de soluções, sem se interessar se são válidas ou não.

3.2.6 Avaliação e Adequabilidade

Algoritmos genéticos necessitam do valor de uma função objetivo para cada membro da população, que deve ser um valor não-negativo. Nos casos mais simples, é utilizado justamente o valor da função que se quer maximizar. A função objetivo dá, para cada indivíduo, uma medida de quão bem adaptado ao ambiente ele está, ou seja, quanto maior o valor da função objetivo, maiores são as chances do indivíduo sobreviver no ambiente e reproduzir-se, passando parte de seu material genético às gerações posteriores.

A avaliação de cada indivíduo resulta num valor que, em inglês, é denominado "fitness". Na falta de tradução melhor, o termo adequabilidade será empregado neste trabalho.

3.2.7 Operadores Genéticos

3.2.7.1 Seleção

O mecanismo de seleção em algoritmos genéticos emula os processos de reprodução assexuada e seleção natural. Em geral, gera-se uma população temporária de *N* indivíduos extraídos com probabilidade proporcional à adequabilidade relativa de cada indivíduo na população, ou seja, a probabilidade de seleção de um cromossomo *s* é dada por:

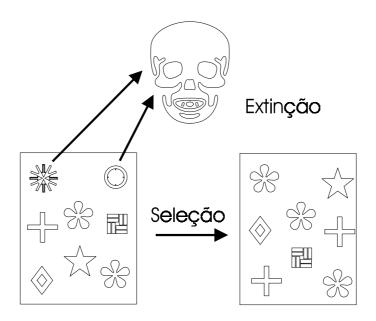
$$Psel = \frac{a(s)}{\sum_{i=1}^{N} a(si)}$$

onde a (.) é a função de adequabilidade.

Usando a probabilidade acima, selecionam-se *N* indivíduos. Neste processo, indivíduos com baixa adequabilidade terão alta probabilidade de desaparecerem da população, ou seja, serem extintos. Já os indivíduos mais adequados terão grandes chances de sobreviverem.

A Figura 8 representa o processo de seleção para uma população de 8 indivíduos, resultando na extinção de 2 deles. Neste processo, indivíduos de alta adequabilidade têm alta probabilidade de receber cópias. O processo de seleção utiliza uma roleta convencional para selecionar os indivíduos a serem reproduzidos ou sofrerem mutação.

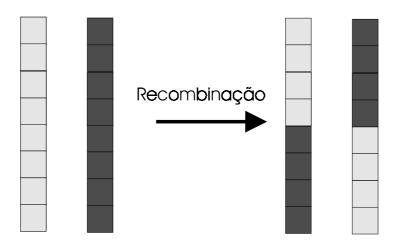
Figura 8 - Processo de Seleção.



3.2.7.2 Recombinação

O processo de recombinação é um processo sexuado - ou seja, envolve mais de um indivíduo - que emula o fenômeno de "crossover", ou seja, a troca de fragmentos entre pares de cromossomos. Na forma mais simples, trata-se um processo aleatório que ocorre com probabilidade fixa p_{rec} , que deve ser especificada pelo usuário. O processo de recombinação é ilustrado conceitualmente na Figura 9.

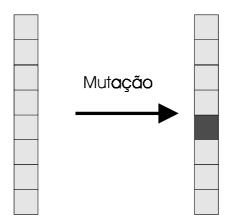




3.2.7.3 Mutação

O processo de mutação em algoritmos genéticos é equivalente à busca aleatória. Basicamente, seleciona-se uma posição num cromossomo e mudase o valor do gene correspondente aleatoriamente para um outro alelo possível. O processo é geralmente controlado por um parâmetro fixo p_{mut} , que indica a probabilidade de um gene sofrer mutação. O processo é ilustrado na Figura 10.

Figura 10 - Processo de mutação.



3.2.7.4 Elitismo

Elitismo é um processo que garante que o certo percentual dos melhores indivíduos de uma população não seja perdida. Desta forma os melhores indivíduos de uma população são reproduzidos na população seguinte.

3.2.8 Condições de Término

Como algoritmos genéticos tratam de problemas de otimização, o ideal seria que o algoritmo terminasse assim que uma boa solução fosse descoberta. Já no caso de funções multimodais, um ponto ótimo pode ser o suficiente, mas pode haver situação onde todos ou o maior número possível de pontos ótimos sejam desejados.

Na maioria dos casos de interesse, não se pode afirmar com certeza se uma dada solução corresponde a um ótimo global. Como conseqüência, normalmente é utilizado o critério do número máximo de gerações ou um tempo limite de processamento para parar um algoritmo genético. Outro critério plausível é parar o algoritmo usando a idéia de estagnação, ou seja, quando não se observa melhoria da população depois várias gerações consecutivas.

3.2.9 Outros Operadores de Cruzamento

Goldberg [15], descreve alguns operadores que combinam características de inversão e cruzamento em um operador. Quando derivados independentemente, estes operadores são similares. Ele descreve três operadores:

- Cruzamento Emparelhado Parcialmente (PMX Partially Matched Crossover),
- Cruzamento de Ordem (OX Order Crossover), e
- Cruzamento de Ciclo (CX).

O operador PMX surgiu em consideração aos modos de tentar resolver o problema do caixeiro viajante cego. No problema do caixeiro viajante, um vendedor hipotético deve fazer uma viagem em um dado conjunto de cidades em uma ordem que minimiza a distância total viajada. No problema do caixeiro viajante cego, o vendedor tem o mesmo objetivo com a adição da restrição de que ele é desavisado da distância que ele viajou até uma cidade. O problema do caixeiro viajante cego é bastante difícil (ele é um membro de uma classe de problemas que acreditou-se sem solução em tempo polinomial) sem imposição de restrições de cegueira. Por exemplo, em um problema de oito cidades onde cada cidade é visitada em ordem ascendente, a viagem pode ser representada como seque:

1	0)	4	_]	0
		1 3	1 4	ל. ו	l 6	/	1 8
_	_	9			O	,	0

A representação da permuta das cidades visitadas em ordem reversa pode ser representada como a seguinte ordem:

_	_		_		_	_	-
Α Ι	/	6	<u>ا</u>	1 4	. ≺		
O	,	0	9		\mathcal{L}	_	

Baseado no problema do exemplo anterior, será aplicado neste esquema o operador de cruzamento em uma posição aleatória (por exemplo, na posição 3). O operador cruzamento necessita de dois indivíduos, no caso

duas rotas de cidades podendo ou não serem iguais. Neste caso são escolhidas duas rotas diferentes, para melhor exemplificar o problema que ocorre. No exemplo abaixo é possível ver que na primeira e segunda representação aparecem todas as cidades a serem arranjadas em uma rota, mas nos filhos do cruzamento não.

A	8	7	6	5	4	3	2	1
В	1	2	3	4	5	6	7	8
A'	8	7	6	5	4	6	7	8
B'	1	2	3	4	5	3	2	1

Como pode ser observado, no A' faltam as cidades 1, 2 e 3 e no B' falta 4, 5, 6 e 7 para preencher as rotas a serem visitadas em cada um dos filhos. Neste caso o cruzamento causa perda de informação genética.

No operador PMX, duas representações são alinhadas, e dois locais de cruzamento são selecionados aleatoriamente ao longo das representações. Estes dois pontos definem a seção de troca que é usada para efetuar uma operação de troca posição por posição.

5	2	8	3	7	6	4	1	A
4	3	1	2	6	8	5	7	В

O operador PMX procede pela troca de posição. Primeiro mapeando a representação A para B, o 8 e 1, o 3 e 2, 7 e 6 trocam de lugar. Igualmente mapeando a representação B para A, o 8 e 1, o 3 e 2, 7 e 6 trocam de lugares. Com o PMX tem-se dois descendentes A' e B':

	5	3		1	2	6	7	4	8	A'
ſ	Λ	2	1	Ω	3	7	1	5	6	B/
	4	2		8	3	/	<u> </u>	5	6	B'

onde cada representação contém as informações ordenadas parcialmente determinadas por cada um de seus pais.

Operadores similares ao PMX foram desenvolvidos e aplicados na representação com problemas de troca. Será examinado o mecanismo de dois destes operadores: cruzamento de ordem (OX) e cruzamento de ciclo (CX).

O operador cruzamento de ordem começa de uma maneira similar ao PMX. Iniciando com o exemplo de representação A e B usado para ilustrar o PMX, será selecionada uma seção de troca (para comparar, foi escolhida seção de troca do exemplo do PMX)

5	2		8	3	7		6	4	1	A
	1	1	ı		ı	ı				
4	3		1	2	6		8	5	7	В

Como no PMX, cada representação mapeada constitui uma seção de troca com seu companheiro. Ao invés de usar a troca ponto por ponto para efetuar o mapeamento, como faz o PMX, o cruzamento de ordem usam deslocamento para preencher os buracos da esquerda transferindo as posições mapeadas para a seção de troca. Por exemplo quando é mapeada a representação de B para A, as cidades 8, 3 e 7 serão removidas (marcadas por um X), com a representação:

4 X I	1 2 6	l X	5	X B
-------	-------	-----	---	-----

Estes buracos serão preenchidos com os valores a partir do segundo local de troca.

1	2	Х	Χ	X	5	4	6	В

Os buracos são então preenchidos com as cidades da seção de troca do companheiro. Executando esta operação e completando o cruzamento complementar, é obtida a descendência A' e B', como segue:

8 3 1 2 6 4 5 7

1	2	8	3	7	5	4	6	B'
_	_	 _	_		 _	_	_	

Embora PMX e OX serem similares, eles processam diferentes tipos de representação. PMX tende a respeitar a posição absoluta das cidades, considerando que OX tende a respeitar a posição relativa das cidades.

O operador cruzamento de ciclo é uma troca de diferentes cores. O cruzamento de ciclo executa uma recombinação com a restrição de que cada nome de cidade vem de um pai ou de outro. Para ilustrar o funcionamento do operador, serão usadas as rotas C e D a seguir:

	8	4	1	2	7	3	5	6	С
_					_				
	1	2	3	4	5	6	7	8	D

Ao invés de escolher um ponto de corte, iniciando-se a partir da esquerda, é escolhida uma cidade do primeiro pai:

8	_	_	_	_	-	-	_	C'

Uma vez que é necessário levar toda as cidade de um dos pais, a escolha da cidade 8 da representação C implica que a próxima cidade escolhida deve ser a 1, por causa do 1 na posição da representação D.

8	_	1	_	_	_	_	C'

Esta seleção requer, em troca, que seja selecionada a cidade 3 da representação C. Este processo continua até ser encontrado o primeiro indivíduo selecionado:

8	-	1	_	-	3	-	6	C'

A seleção da cidade 6 implica na escolha da cidade 8, porém isto não é possível, já que a cidade 8 foi a primeira escolhida. Este retorno para a cidade

de origem, completando um ciclo, dá origem ao nome do operador. Após a conclusão do primeiro ciclo, as cidades restantes serão preenchidas a partir da outra representação. Completando o exemplo e executando o cruzamento a partir de ambos os pais, são encontrados os seguintes filhos:

8	2	1	4	5	3	7	6	C'
1	4	3	2	7	6	5	8	D'

Estes operadores são importantes para fazer com que informações dos indivíduos não se percam nos cruzamentos.

3.3 Descrição do Modelo

3.3.1 Definição do cromossomo

No modelo proposto, um cromossomo é composto por uma lista de horários, sendo que o gene é um par de estruturas primária e secundária (Figura 11). A estrutura primária contém as informações relativas ao campus, curso, semestre e turno. A lista de horários para as disciplinas forma a estrutura secundária do gene. Mais detalhadamente, a estrutura secundária do gene será formada por horários específicos e um par que identifica a disciplina e seu grupo.

Na Figura 11, a primeira linha representa os cursos por semestre, turno e campus. A segunda linha representa o *código* do horário da semana, a terceira representa a *disciplina* para aquele horário e a quarta o *grupo da disciplina*.

Figura 11 - Representação do Cromossomo.

		C	Sen	е				Ger	ne		
.											
nária mo	Alel	o do	Cron	nosso	omo	Ale	elo do	Cro	moss	omo	
Alelo do Cromossomo Campus Curso Turno Semestre						Cı Tı	ampu urso irno emes				
	1	4	7	10	13	2	5	8	11	14	
Estrutura Secundária do Cromossomo	Disciplina 1	Disciplina 2	Disciplina 3	Disciplina 4	Disciplina 5	Disciplina 1	Disciplina 2	Disciplina 3	Disciplina 4	Disciplina 5	
Estrut do C	Grupo Disciplina 1	Grupo Disciplina 2	Grupo Disciplina 3	Grupo Disciplina 1	Grupo Disciplina 2	Grupo Disciplina 1	Grupo Disciplina 2	Grupo Disciplina 3	Grupo Disciplina 1	Grupo Disciplina 2	
	Alelo do Sub Cromossomo	Alelo do Sub Cromossomo	Alelo do Sub Cromossomo	Alelo do Sub Cromossomo							

O cromossomo completo é o conjunto de turmas do universo do problema. A estrutura secundária do gene representa os horários do curso que preenchem o currículo do curso e do semestre.

Os horários foram codificados e divididos em turnos, e podem ser agrupados de acordo com a necessidade do curso, que pode ser, por exemplo, matutino, vespertino, noturno ou integral(matutino e vespertino).

Um exemplo da codificação dos horários é o caso em que as 4 aulas de uma disciplina são lecionadas consecutivamente. Neste caso os horários podem ser agrupados conforme mostra a Figura 12.

Figura 12 - Codificação dos Horários.

Turno	Aulas	Segunda feira	Terça feira	Quarta feira	Quinta feira	Sexta feira	Sábado
Matutino	1-4	1	4	7	10	13	16
Vespertino	1-4	2	5	8	11	14	17
Noturno	1-4	3	6	9	12	15	Х

Desta forma, um exemplo da distribuição dos horários consecutivos nos turnos é:

- Turno Matutino = 1, 4, 7, 10, 13, 16.
- Turno Vespertino = 2, 5, 8, 11, 14, 17.
- Turno Noturno = 3, 6, 9, 12, 15.
- Turno Integral (Matutino e Vespertino) = 1, 2, 4, 5, 7, 8, 10, 11, 13, 14.
- Turno Integral (Vespertino e Noturno) = 2, 3, 5, 6, 8, 9, 11, 12, 14, 15.

Não haverá distribuição entre os turnos matutino e noturno.

No entanto, podem existir algumas disciplinas que têm suas 4 aulas lecionadas não consecutivamente. Por exemplo, uma disciplina pode ter 2 aulas em um dia da semana e as aulas restantes em outro dia. A codificação para os horários da Figura 12 deverá então ser dividida conforme indica a Figura 13.

Turno	Aulas	Segunda feira	Terça feira	Quarta feira	Quinta feira	Sexta feira	Sábado
Matutino	1-2	101	107	113	119	125	131
Matutino	3-4	102	108	114	120	126	132
Vespertino	1-2	103	109	115	121	127	133
Vespertino	3-4	104	110	116	122	128	134
Noturno	1-2	105	111	117	123	129	135
Noturno	3-4	106	112	118	124	130	Х

Figura 13 - Codificação dos Horários divididos.

Neste caso, um exemplo da distribuição dos horários divididos nos turnos é:

- Turno Matutino = 101, 102, 107, 108, 113, 114, 119, 120, 125, 126, 131, 132.
- Turno Vespertino = 103, 104, 109, 110, 115, 116, 121, 122, 127, 128, 133, 134.
- Turno Noturno = 105, 106, 111, 112, 117, 118, 123, 124, 129, 130, 135.
- Turno Integral (Matutino e Vespertino) = 101, 102, 103, 104, 107, 108, 109, 110, 113, 114, 115, 116, 119, 120, 121, 122, 125, 126, 127, 128.
- Turno Integral (Vespertino e Noturno) = 103, 104, 105, 106, 109, 110, 111, 112, 115, 116, 117, 118, 121, 122, 123, 124, 127, 128, 129, 130.

3.3.2 Geração da População Inicial

Para a geração da população inicial, em primeiro lugar foram usados dados de arquivos previamente cadastrados dos cursos, disciplinas e professores. A geração é aleatória e população inicial poderá está ser uma solução. A população inicial possui 9 genes na estrutura primária do cromossomo e 80 na estrutura secundária.

Na criação de uma população, são usados todos os cursos oferecidos em um campus e turno para formar o cromossomo. Portanto, considerando uma instituição com 3 cursos oferecidos, sendo que cada um possui 10 semestres em 3 turnos diferentes, criar-se-á uma gene com 90 alelos na estrutura primária. Se cada curso oferecer 5 disciplinas por semestre, são

41

necessários 5 alelos na estrutura secundária do gene, para cada alelo na estrutura primária. Assim, tem-se um total de 450 alelos secundários para este exemplo.

No processo de geração da população, cada alelo do cromossomo representa um semestre de um curso em um determinado turno. Na estrutura secundária do alelo são representadas as disciplinas oferecidas para o semestre deste curso, independente do horário.

3.3.3 Seleção

Para garantir a qualidade da população da nova geração, é aplicado um algoritmo de elitismo sobre os indivíduos da geração atual, através de um percentual pré-determinado. Sobre o restante dos indivíduos, é feita uma seleção utilizando-se a roleta convencional, até preencher todo o cromossomo. Roleta convencional é um método para selecionar indivíduos aleatoriamente de um conjunto.

O gerador de números aleatórios é inicializado a partir de duas sementes, que são o minuto e o segundo do tempo marcado no relógio do computador em um determinado instante.

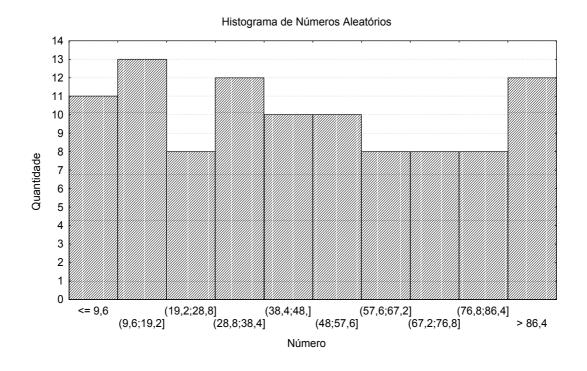
No sorteio do número um valor máximo deve ser especificado para definir o intervalo de valores possíveis para a roleta, tendo o zero como limite inferior.

Para verificar a homogenidade dos números gerados pela roleta, foram realizados alguns testes(Figura 14), utilizando-se os seguintes parâmetros:

- Semente 1: 1
- Semente 2: 2
- Freqüência de distribuição: 10
- Intervalo de valores a serem sorteados: 0 à 100.

• Quantidade de Números: 100.

Figura 14 - Histrograma de 100 Números.



Além de realizar testes com 100 números fora realizados testes(Figura 15) com 1000 números com os seguintes parâmetros:

- Semente 1: 1
- Semente 2: 2
- Freqüência de distribuição: 10
- Intervalo de valores a serem sorteados: 0 à 100.
- Quantidade de Números: 1000.

Histograma de Números Aleatórios 120 112 104 96 88 80 72 Quantidade 64 56 48 40 32 24 16 8 0 <= 9,9 (19,8;29,7](39,6;49,5](59,4;69,3] (79,2;89,1] (9,9;19,8](29,7;39,6](49,5;59,4](69,3;79,2]> 89,1 Número

Figura 15 - Histograma de 1000 Números

A partir dos histogramas (Figura 14, Figura 15), é possível verificar que a roleta é homogênea no seu processo de sorteio de números, mostrando-se confiável.

3.3.4 Cruzamento

O algoritmo de cruzamento é realizado independentemente nas estruturas primária e secundária do cromossomo, de modo a manter a consistência nas turmas futuras. A herança de um gene da mãe em um cromossomo, implica na troca, no cromossomo do pai, do gene da posição correspondente ao herdado pelo gene igual ao que acaba de ser herdado. Este cruzamento é semelhante ao de cruzamento de ciclo de Goldberg[15]. Entretanto, ao invés de ser aplicado sobre todo o cromossomo, um ponto de corte é selecionado aleatoriamente e o ciclo só é realizado com uma parte do cromossomo.

3.3.4.1 Cruzamento da Estrutura Primária

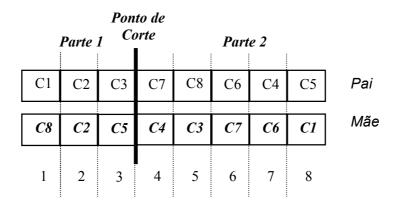
Para exemplificar a utilização do operador de cruzamento, considere o cromossomo descrito na Figura 16, onde C1 representa o curso 1, C2 o curso 2, e assim por diante.

Figura 16 - Cruzamento da Estrutura Primária.

C1	C2	C3	C7	C8	C6	C4	C5	Pai
<i>C</i> 8	<i>C2</i>	<i>C</i> 5	<i>C4</i>	<i>C3</i>	C 7	<i>C6</i>	<i>C1</i>	Mãe

Uma posição é selecionada aleatoriamente como ponto de corte, dividindo o cromossomo pai e mãe em duas partes (Figura 17). Neste caso a posição será a 3:

Figura 17 - Seleção do Ponto de Corte para o Cruzamento.



O cruzamento é iniciando pela parte 1 do cromossomo mãe. O gene C8 é colocado na posição 1 do cromossomo filho. Em seguida, no cromossomo pai o alelo C8 (que já foi herdado) é trocado com o alelo C1 (que está na posição já preenchida no filho). A nova constituição dos cromossomos pode ser vista na Figura 18.

Ponto de Corte Parte 1 Parte 2 C1 C2C3 C7 <u>C1</u> C6 C4 C5 Pai Mãe *C*8 *C2* C5 *C4 C3* **C**7 **C6** *C1* 5 1 2 3 4 7 8 6 **C8** Filho

Figura 18 - Troca de Informações no Locus Gênico 1.

Para a completar a posição 2 do cromossomo filho, é utilizado alelo C2 do cromossomo mãe. Novamente, no cromossomo pai, o alelo C2 é trocado pelo alelo da posição 2 (Figura 19). Por acaso, o alelo C2 do cromossomo mãe está na mesma posição no cromossomo pai.

Figura 19 - Troca de Informações no Locus Gênico 2.

		Parte .	C	to de orte	F	Parte 2			
	C1	<u>C2</u>	С3	C7	<u>C1</u>	C6	C4	C5	Pai
Γ	<i>C</i> 8	<i>C</i> 2	<i>C</i> 5	<i>C4</i>	СЗ	<i>C7</i>	<i>C6</i>	<i>C1</i>	Mãe
	1	2	3	4	5	6	7	8	
	C8	C2							Filho

O mesmo processo será realizado para a posição 3 do cromossomo filho. O alelo C5, é herdado do cromossomo mãe, e no cromossomo pai o alelo C5 é substituído pelo alelo da posição 3 (Figura 20).

Ponto de Corte Parte 1 Parte 2 C1 C3 C7 <u>C1</u> C6 C4 Pai <u>C2</u> <u>C3</u> Mãe *C*8 *C2* C5 *C4 C3* **C**7 **C1 C6** 1 2 3 5 7 8 4 6 **C8 C2 C5** Filho

Figura 20 - Troca de Informações no Locus Gênico 3.

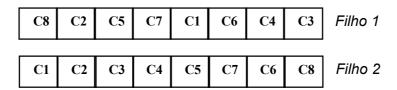
Após realizar as trocas até o ponto de corte definido, o preenchimento da Segunda parte do cromossomo filho é feita com a Segunda parte do cromossomo pai, sem ocorrer mais nenhuma troca (Figura 21).

Figura 21 - Complementação do Cromossomo Filho.

	Ponto de Parte 1 Corte Parte 2										
C1	<u>C2</u>	C3	C7	<u>C1</u>	C6	C4	<u>C3</u>	Pai			
<i>C</i> 8	<i>C</i> 2	C5	<i>C4</i>	<i>C3</i>	C 7	<i>C</i> 6	C1	Mãe			
1	2	3	4	5	6	7	8	•			
C8	C2	C5	C7	C1	C6	C4	С3	Filho			

O processo de geração é repetido, com a inversão dos cromossomos pai e mãe, de forma a gerar um segundo filho. O resultado de cruzamento são dois filhos, como mostra a Figura 22. Isto é necessário para manter a população. Como o cruzamento entre dois indivíduos gera dois filhos, a nova geração terá o mesmo número de indivíduos da população anterior.

Figura 22 - Filhos do Cruzamento da Estrutura Primária do Gene.



A operação de cruzamento do estrutura primária, ocorre sob as restrições de população e com uma probabilidade, definida pelo usuário.

3.3.4.2 Cruzamento da Estrutura Secundária

O mesmo método de cruzamento aplicado na estrutura primária também será aplicado na estrutura secundária do gene(Figura 23), que contém as informações sobre as disciplinas do currículo relacionadas à turma do cromossomo.

Figura 23- Cruzamento da Estrutura Secundária.

	Pon	to de			
Pa rte	C o	rte	Pa	arte 2	
1	4	7	10	13	
Disciplina 1	Disciplina 2	Disciplina 3	Disciplina 4	Disciplina 5	Pa i
Grupo 1	Grupo 2	Grupo 1	Grupo 3	Grupo 2	
1	4	7	10	13	
Disciplina 3	Disciplina 4	Disciplina 5	Disciplina 2	Disciplina 1	∑ ∞ ⊕
Grupo 1	Grupo 3	Grupo 2	Grupo 3	Grupo 1	
1	2	3	4	5	

Pode-se notar que os genes 1 e 2 não se encontram na segunda parte do cromossomo pai. Com a utilização do cruzamento não há perda de informação no cromossomo, mantendo-se todas as disciplinas desta turma (Figura 24).

Figura 24 - Filhos do Cruzamento da Estrutura Secundária.

1	4	7	10	13	
Disciplina 3	Disciplina 4	Disciplina 1	Disciplina 2	Disciplina 5	Fiho 1
Grupo 1	Grupo 3	Grupo 1	Grupo 3	Grupo 2	ᄄ
1	4	7	10	13	
Disciplina 1	Disciplina 2	Disciplina 5	Disciplina 4	Disciplina 3	2
	ο	Ξ	Ö	Ω	ا ت
Grupo 1 D	Grupo 2 Di	Grupo 2 Di	Grupo 3 Di	Grupo 1 Dia	Fiho 2

A operação de cruzamento da estrutura secundária do gene ocorre sob as restrições de população com probabilidade, também definida pelo usuário.

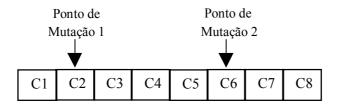
3.3.5 Mutação

O operador de mutação será aplicado sobre o cromossomo e a estrutura secundária do gene. A razão para tal é que poderão ocorrer locais do cromossomo que não sofrem alterações ou mantêm a ordem da seqüência da geração inicial.

3.3.5.1 Mutação da Estrutura Primária do Gene

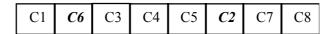
Para ilustrar a aplicação do operador de mutação na estrutura primária do cromossomo, será estudado o cromossomo representado na Figura 25.

Figura 25 - Pontos de Mutação da Estrutura Primária.



Após sortear dois pontos para fazer a mutação, os valores dos genes são trocados. Neste exemplo foram sorteadas as posições 2 e 6. Como resultado da mutação da estrutura primária é gerado um novo cromossomo, representado na Figura 26.

Figura 26 - Resultado da Mutação na Estrutura Primária.



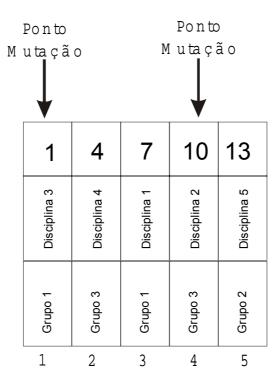
Este operador não perde informações porque há somente uma troca das posições dos genes, sem alteração dos seus conteúdos.

A operação de mutação da estrutura primária do gene, de forma semelhante ao cruzamento, é aplicada sobre os horários de uma turma com probabilidade, definido pelo usuário.

3.3.5.2 Mutação da Estrutura Secundária

A mutação da estrutura secundária é igual à da estrutura primária. Como demonstrado na Figura 27 e na Figura 28, duas disciplinas são escolhidas aleatoriamente e seus horários são trocados.

Figura 27 - Mutação da Estrutura Secundária.



Da mesma forma que na estrutura primária, a utilização deste operador não leva à perda de informações.

Grupo 3 Disciplina 4 P Grupo 1 Disciplina 1 C Grupo 1 Disciplina 3 O Grupo 2 Disciplina 5 C DISCIPLINA C DISCI

Figura 28 - Resultado da Mutação na Estrutura Secundária.

1

2

A mutação da estrutura secundária do gene também ocorre em função de uma probabilidade, definida pelo usuário.

3

4

5

3.3.6 Elitismo

Para garantir que os melhores indivíduos nunca seja perdido, um certo percentual destes indivíduos, definido pela função de avaliação, sempre é repassado para a população seguinte. Porém, apenas o percentual dos melhores indivíduos são os que têm chance de fazê-lo.

3.3.7 Avaliação do cromossomo

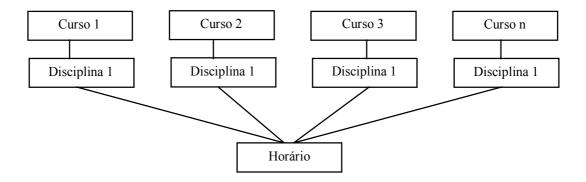
Foi desenvolvida uma forma de avaliação do cromossomo usando 2 critérios, porém outros critérios podem ser adicionados. Os critérios utilizados foram:

3.3.7.1 Choque de Disciplinas

Uma disciplina pode ser oferecida em vários cursos diferentes, e a instituição deseja minimizar a quantidade de professores para esta disciplina

(Figura 29). Então é interessante que a disciplina seja distribuída em horários diferentes, de modo a ser lecionada pelo mesmo professor.

Figura 29 - Choque de Disciplinas.



Para avaliar o cromossomo, é levado em consideração o seguinte: o melhor indivíduo é aquele que tem a menor repetição de uma disciplina para um horário. Para isto é criada uma lista de ocorrências, onde são colocados o horário, a disciplina e a quantidade de ocorrências desta disciplina neste horário.

Para calcular a nota, basta calcular a diferença entre a quantidade de disciplinas do cromossomo e o tamanho da lista de ocorrências. Quanto menor for esta diferença, menor será o número de choques de horário existentes.

Exemplo:

Partindo do seguinte cromossomo:

Disc.1	Disc.4	Disc.3	Disc.2	Disc.4	Disc.5	Disc.4	Disc.3	Disc.4	Disc.2
Horário1	Horário4	Horário3	Horário2	Horário4	Horário5	Horário4	Horário3	Horário4	Horário2

É criada a seguinte lista de ocorrências:

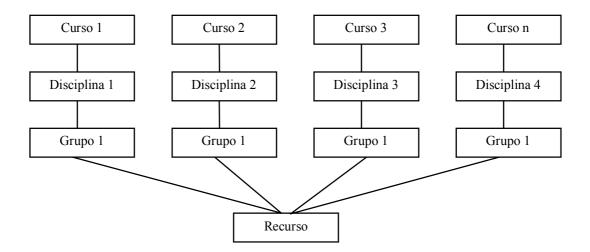
Horário	Horário 1	Horário 2	Horário 3	Horário 4	Horário 5
Disciplina	Disciplina 1	Disciplina 2	Disciplina 3	Disciplina 4	Disciplina 5
Qtde. Ocorrências	1	2	2	4	1

Como o número de disciplinas do cromossomo é 10, e a lista de ocorrências tem 5 elementos, é possível deduzir que há 5 choques de horário. Portanto, a função de avaliação de choques de horários para este cromossomo retorna o valor 5.

3.3.7.2 Choque de Recursos

As disciplinas estão distribuídas por grupos que definem o tipo de disciplina, e suas característica em relação a necessidade ou não de um tipo recurso (Figura 30). No momento da alocação de uma disciplina para um horário, é necessário verificar se já não existe outra do mesmo grupo neste horário, para evitar choques de recursos.

Figura 30 - Choque de Recursos.



Para avaliar o cromossomo, é levado em consideração o seguinte: as disciplinas de um mesmo grupo devem estar em horários diferentes para maximizar a utilização dos recursos. No processo de avaliação, é criada uma lista onde consta horário, o grupo da disciplina e a quantidade de ocorrências desta combinação no cromossomo. A nota é dada somando as ocorrências menos a quantidade de combinações. Quanto menor for este valor, menor será a quantidade de choques de recursos.

Exemplo:

Partindo do seguinte cromossomo:

Disc.1	Disc.2	Disc.3	Disc.4	Disc.5	Disc.6	Disc.7	Disc.8	Disc.9	Disc.10
Grupo 1	Grupo 3	Grupo 4	Grupo 2	Grupo 5	Grupo 1	Grupo 4	Grupo 3	Grupo 4	Grupo 2
Horário	Horário2								
1	3	4	2	5	1	4	3	4	

São calculadas as repetições:

Horário	Horário 1	Horário 2	Horário 3	Horário 4	Horário 5
Grupo	Grupo 1	Grupo 2	Grupo 3	Grupo 4	Grupo 5
Qtde. Ocorrências	1	2	2	4	1

Como o número de disciplinas do cromossomo é 10, e a lista de ocorrências tem 5 elementos, é possível deduzir que há cinco choques de recursos. Portanto, a função de avaliação de choques de recursos para este cromossomo retorna o valor 5.

3.3.8 Avaliação da Melhor Solução

A melhor solução será dada pelo cromossomo que tenha o maior número de restrições respeitadas. Aplicando-se as funções de avaliação de choques de disciplinas e recursos, será a melhor solução o cromossomo que tiver a soma dos resultados mais próxima de zero.

Capítulo IV

4. TESTES E RESULTADOS

Para fazer o ajuste fino dos parâmetros que definem o algoritmo genético foram feitos alguns testes com valores aleatórios. O objetivo é tentar determinar alguns padrões para os parâmetros: tamanho da população, número de gerações, porcentagem de elitizados, porcentagem de cruzamento da estrutura primária e da estrutura secundária do gene, porcentagem de mutação da estrutura primária e da estrutura secundária do gene.

Para a realização dos testes, foram obtidos dados reais do Centro de Ciências Exatas, Agrárias e das Engenharias da Universidade do Sul de Santa Catarina - UNISUL. Com sede no município de Tubarão - SC, a UNISUL possui diversos *campus* situados nos municípios de Palhoça, Florianópolis, Araranguá, Laguna, Braço do Norte, Imbituba, Grão-Pará, Garopada e Içara. Distribuídos pelos 8 *campus*, existem aproximadamente 13000 alunos, matriculados em 50 cursos.

Os cursos são oferecidos nos três períodos, isto é, matutino, vespertino e noturno. Existem cursos que podem ocupar mais de um período, são chamados os cursos de turno integral. As aulas são ministradas de segunda a sexta-feira nos três períodos, e sábado nos períodos matutino e vespertino. As aulas são compostas 4 de tempos de 50 minutos, e um intervalo entre o 2º e 3º tempo de 20 minutos.

Foram feitos testes com 9 cursos, oferecidos em determinados períodos. A listagem destes cursos e turnos pode ser vista na Tabela 1.

Tabela 1 - Listagem de Cursos

Nome Curso	Turno					
Agronomia	Integral(Matutino e Vespertino)					
Arquitetura	Integral(Vespertino e Noturno)					
Ciências da Computação	Noturno					
Ciências da Computação	Vespertino					
Ciências da Computação	Matutino					
Engenharia Civil	Integral(Matutino e Vespertino					
Engenharia Química	Noturno					
Licenciatura em Química	Noturno					
Quimíca	Integral(Vespertino e Noturno)					

Nos testes foram feitas variações do tamanho da população (Pop), número de gerações (Ger), porcentagem de elitizados (Elit), porcentagem de cruzamento da estrutura primária do gene (CPri.), porcentagem de cruzamento da estrutura secundária do gene (CSec.), porcentagem de mutação da estrutura primária do gene (MPri.), porcentagem de mutação da estrutura secundária do gene (MSec.).

Foram levadas em consideração as seguintes informações: o fitness do maior indivíduo da geração inicial (Máx.0), o fitness do menor indivíduo da geração inicial (Min.0), o fitness do maior indivíduo da geração final(n) (Máx.n), o fitness do menor indivíduo da geração final (Mín.n), a soma do fitness da geração inicial (Fit.0), a soma do fitness da geração final (Fit.n), a diferença entre o Máx.1 e Máx.n (Dmax), a diferença entre Mín.0 e Mín.n (Dmin), valor máximo da geração inicial e a geração final (Máx) e a do valor mínimo (Mín), a diferença entre média do fitness da geração 0 e a média do fitness da geração n (Mfit) e o tempo gasto para se chegar da geração inicial até a geração final (Tempo).

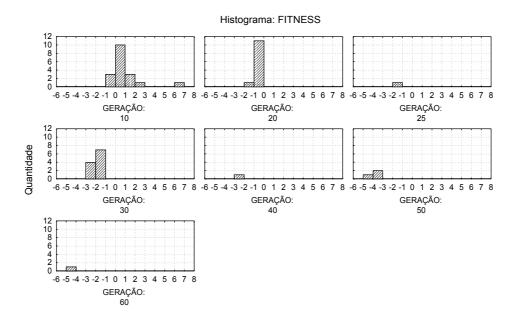
A Tabela 2 mostra os resultados obtidos.

Tabela 2 - Teste geral

%	%	%	Cruz	zam.	Muta	ação	Gera	ação	0	Gera	ação	N	Difere	ença	N -0	Tempo
	Pop	Elit				Msec		Mín	Fit.	Máx	Mín	Fit	Máx		MFit	•
10	10	20	100	100	25	25	321	308	3148	316	299	3082	5	9	6,60	00:00:51
10	10	20	100	100	20	20	321	304	3147	318	312	3144	3	-8	0,30	00:00:51
10	20	10	100	100	2	2	324	309	6315	325	308	6370	-1	1	-2,75	00:01:30
10	20	10	100	100	25	25	322	307	6294	326	312	6355	-4	-5	-3,05	00:01:39
10	20	10	100	100	50	50	321	310	6329	322	309	6313	-1	1	0,80	00:01:47
10	20	10	50	50	50	50	323	306	6284	324	306	6283	-1	0	0,05	00:01:24
10	25	10	50	50	50	50	325	309	9489	320	309	9470	5	0	0,76	00:01:56
10	25	10	75	75	75	75	322	306	7866	321	305	7816	1	1		00:02:07
10	25	10	75	75	75	75	329	309	7910	324	308	7878	5	1	,	00:02:10
10	25	10	100	100	50	50	328	306	7903	324	311	7890	4	-5		00:06:16
10	25	10	100	100	75	75	328	307	7856	320	308	7886	8	-1		00:02:31
10	25 25	10	100 50	100 50	100 50	100 50	325 325	307 306	7891 7854	322 322	306 309	7868 7910	3	-3		00:04:11
10	50	20 10	100	100	50	50	325	305	15772	324	309	15784	1	-s 1		00:01:41
10	100	10	100	100	50	50	328	305	31485	323	305	31494	5	0		00:08:56
10	150	10	100	100	25	25	327	306	47242	327	304	47204	0	2		00:08:36
10	150	10	75	75	75	75	327	306	47249	330	303	47421	-3	3		00:19:10
10	200	10	100	100	20	20	324	298	62924	328	306	62890	-4	-8	0,17	00:32:02
20	200	10	25	25	100	100	327	303	6293	327	312	6339	0	-0 -9	,	00:03:48
20	20	10	50	50	50	50	322	307	6298	320	306	6300	2	- 9		00:03:48
20	20	10	100	100	50	50	325	307	6307	328	309	6321	-3	-2		00:02:35
20	30	10	25	25	100	100	326	303	9438	326	309	9481	-3	- <u>-</u> 2		00:05:25
20	30	10	50	50	50	50	326	311	9470	323	310	9486	3	1		00:03:41
20	50	10	25	25	100	100	323	298	15698	323	306	15739	-1	-8		00:03:41
20	50	10	50	50	50	50	323	306	15688	325	306	15781	-1	0		00:09:10
20	50	10	75	75	75	75	323	306	15751	327	309	15833	-3	-3		00:00:10
20	50	20	100	100	100	100	327	302	15688	329	304	15737	-2	-3 -2		00:07:30
20	100	10	25	25	100	100	326	303	31465	329	303	31497	0	0		00:22:02
20	100	10	50	50	50	50	327	300	31470	326	300	31494	1	0		00:19:30
20	100	10	75	75	75	75	327	306	31526	328	306	31656	-1	0	-1,30	
25	100	10	75	75	75	75	320	310	3146	323	310	3192	-3	0		00:01:56
30	30	10	100	100	2	2	326	309	9474	319	307	9404	7	2		00:05:55
30	30	10	100	100	2	2	324	309	9460	321	308	9459	3	1		00:05:54
30				100						325	309	9465				00:06:10
30	30		100	100			323			322	306	9440				00:06:31
30			100	100			327	306		328	309	9552		-3		00:07:20
30		10	100	100			324	309		329	307	9578				00:07:26
30		10	50	50			326	308		327	307	31653				00:18:28
30		10	100	100			322	305		328	309	15944				00:10:20
30		10	100	100			327	304		321	305	15721				00:10:36
30		10	100	100	2	2	325	304		328	304					00:12:30
30	100	10	100	100	50		328	304		326	309					00:26:45
40	40	20	100	100	10		323	305		321	308					00:20:43
50		10	100	100			323	305		325	305	15710				00:14:39
50		10	100	100			322	306		326	312	15876				00:17:58
50	150	20	100	100	25		328	304		328	304	47329			,	00:17:38
60		10	100	100			325			326	304					00:33:07
50	00	10	100	100	20	23	525	507	10900	520	500	10930	-1	<u> </u>	-0,50	00.20.44

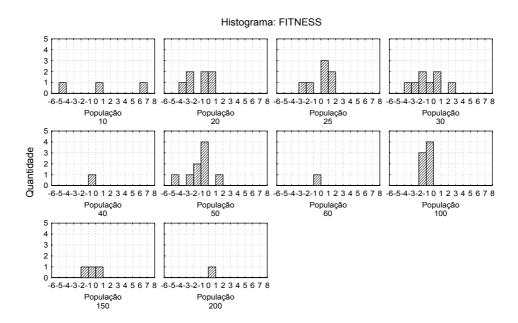
O primeiro teste permitiu identificar, em primeira instância, a quantidade de gerações necessária para se conseguir alguma melhoria no fitness dos indivíduos. Foi possível notar que valores maiores que 30 apresentaram pouca alteração (Figura 31).

Figura 31 - Teste de Geração.



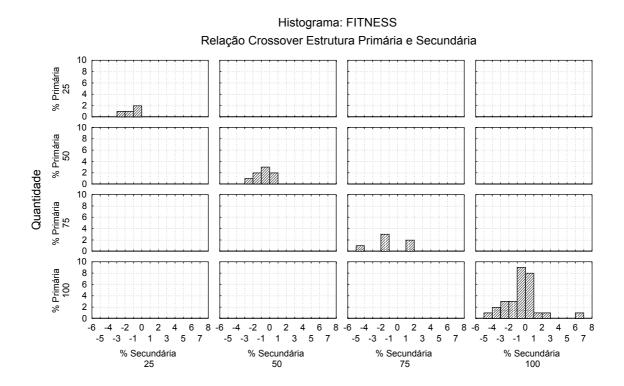
A segunda avaliação permitiu identificar valores para o tamanho da população. Foi constatado que valores entre 10 e 50 forneceram melhores resultados para a melhoria dos indivíduos (Figura 32).

Figura 32 - Teste de População.



O próximo parâmetro a ser definido foi o percentual de cruzamento da estrutura primária e secundária. Concluiu-se que os melhores resultados são obtidos com percentuais de 100% para ambos os parâmetros. Ou seja, o cruzamento total sobre as estruturas primária e secundária do cromossomo apresentou melhores resultados do que cruzamento parcial(Figura 33).

Figura 33 - Teste de Cruzamento da Estrutura Primária e Secundária



O último parâmetro a ser definido foi o percentual de mutação da estrutura primária e secundária (Figura 34). Os resultados obtidos apontaram para valores entre 25% e 75% para ambos os parâmetros.

Histograma: FITNESS Relação Mutação Estrutura Primária e Secundária Prin. Prin 10 Prin 20 ji Quantidade Prin. 25 Prin. 50 Prin. 75

-4 -2 0 2 4 6 8 -6 -4 -2 0 2 4 6

Sec.

Sec.

Figura 34 - Teste de Mutação da Estrutura Primária e Secundária

Prin. 100

No parâmetro elitização optou-se por trabalhar com 10% como valor padrão para todos as populações e gerações, de acordo com os resultados dos testes iniciais.

Sec.

-1 1 3 5 7 Sec.

A seguir, a Tabela 3 ilustram testes programados realizados com o objetivo de identificar o melhor comportamento e sensibilidade do algoritmo genético, a cada um dos parâmetros anteriormente citados.

Tabela 3 - Teste Programado

%	%	%	Cruz	zam.	Muta	ação	Gera	ação	0	Gera	ıção	N	Difere	ença	N -0	Tempo
Ger	Pop	Elit	Cpri	Csec	Mpri	Msec	Máx	Mín	Fit.	Máx	Mín	Fit	Máx	Mín	MFit	
10	20	10	100	100	20	20	322	311	6309	324	310	6339	-2	1	-1,50	00:02:41
10	20	10	100	100	30	30	325	305	6282	318	308	6289	7	-3	-0,35	00:03:02
10	20	10	100	100	40	40	329	308	6308	326	312	6351	3		-2,15	00:05:08
10	20	10	100	100	50	50	321	311	6294	324	309	6350	-3			00:05:32
10	20	10	100	100	60	60	325	309	6333	326	311	6350	-1	-2	-0,85	00:01:56
10	20	10	100	100	70	70	322	307	6304	325	307	6267	-3	0	1,85	00:02:01
10	20	20	100	100	20	20	324	305	6296	325	311	6314		-6		00:05:00
10	20	20	100	100	30	30	320	311	6300	325	309	6334	-5		,	00:04:32
10	20	20	100	100	40	40	325	305	6308	325	308	6316	0	-3	-0,40	00:05:33
10		20	100	100	50	50	323	308	6309	321	308	6296	2	0	,	00:02:06
10		20	100	100	60	60	327	305	6295	327	305	6332	0	0	-1,85	00:01:45
10	20	20	100	100	70	70	326	305	6326	330	309	6369	-4	-4	-2,15	00:01:55
10	30	10	50	50	20	20	323	306	9428	332	310	9502	-9	-4	-2,47	00:01:50
10	30	10	50	50	30	30	322	308	9425	321	309	9466		-1	-1,37	00:01:54
10	30	10	50	50	40	40	324	306	9436	325	306	9446	-1	0	-0,33	00:02:05
10		10	50	50	50		324	306	9442	323	304	9417	1	2		00:01:54
10		10	50	50	60	60	326	308	9474	325	308	9480	1		-0,20	00:02:09
10	30	10	50	50	70	70	330	308	9480	327	305	9434	3	3	1,53	00:02:23
10		10	75	75	20	20	325	306	9473	322	308	9473	3		0,00	00:02:04
10		10	75	75	30	30	322	306	9459	324	306	9458	-2		0,03	00:02:03
10	30	10	75	75	40	40	328	308	9483	325	307	9479				00:02:08
10	30	10	75	75	50	50	330	307	9473	324	310	9470	6	-3	0,10	00:02:17
10		10	75	75	60	60	322	305	9464	320	305	9416	2	0	1,60	00:02:34
10	30	10	75	75	70	70	326	303	9503	322	307	9487	4	-4	0,53	00:02:46
10	30	10	100	100	20	20	323	306	9431	324	307	9430	-1	-1	0,03	00:02:07
10	30	10	100	100	30	30	324	308	9485	324	310	9458	0	-2	0,90	00:04:52
10	30	10	100	100	40	40	322	308	9438	323	307	9427	-1	1	0,37	00:03:54
10	30	10	100	100	50	50	325	308	9487	327	307	9456	-2	1	1,03	00:04:55
10	30	10	100	100	60	60	325	307	9453	324	307	9415	1	0		00:02:46
10	30	10	100	100	70	70	325	309	9455	325	307	9414	0	2	1,37	00:01:46

A partir da observação dos resultados dos testes programados, foram obtidos os seguintes valores como mais adequados para cada um dos parâmetros:

- Tamanho da população = 30,
- Número de gerações = 10,

- Percentagem de elitização = 10%
- Percentagem de Cruzamento da estrutura primária do gene = 100%
- Percentagem de Cruzamento da estrutura secundária do gene = 100%
- Percentagem de Mutação da estrutura primária do gene = 20 a 70%
- Percentagem de Mutação da estrutura secundária do gene = 20 a 70%

Foi levado em conta o tempo para execução do processo de evolução, que é representado pelo número de gerações.

Cabe ainda observar que se por um lado o número de gerações e o tamanho da população melhora o desempenho do modelo, por outro lado o custo, em termos computacionais, cresce. Deve-se, portanto, determinar um ponto de equilíbrio, de modo a não prejudicar a performance do sistema com um tempo de execução elevado.

Com estes valores predefinidos foram realizados testes de homogeneidade para definir se os valores encontrados foram gerados ocasionalmente ou se ele mantém um padrão.

Tabela 4 - Confirmação de Parâmetros

%	%	%	Cruz	zam.	Muta	ação	Gera	ação	0	Gera	ação	N	Difere	ença	N -0	Tempo
Ger	Pop	Elit	Cpri	Csec	Mpri	Msec	Máx	Mín	Fit.	Máx	Mín	Fit	Máx	Mín	MFit	
10	30	10	100	100	50	50	320	312	3164	320	309	3158	0	3	0,60	00:03:32
10	30	10	100	100	50	50	316	308	3134	316	306	3120	0	2	1,40	00:03:30
10	30	10	100	100	50	50	323	311	3165	323	310	3163	0	1	0,20	00:03:31
10	30	10	100	100	50	50	325	309	3174	325	309	3169	0	0	0,50	00:03:31
10	30	10	100	100	50	50	328	306	3137	316	306	3122	12	0	1,50	00:03:40
10	30	10	100	100	50	50	317	309	3149	319	307	3131	-2	2	1,80	00:03:41
10	30	10	100	100	50	50	323	306	3154	323	306	3148	0	0	0,60	00:03:35
10	30	10	100	100	50	50	322	307	3129	318	307	3122	4	0	0,70	00:03:33
10	30	10	100	100	50	50	322	307	3134	320	306	3123	2	1	1,10	00:03:33
10	30	10	100	100	50	50	322	309	3149	322	312	3132	0	-3	1,70	00:03:45
10	30	10	100	100	50	50	318	308	3141	318	306	3131	0	2	1,00	00:03:54

Conforme mostra a Tabela 4, o teste foi realizado 11 vezes com os mesmos parâmetros, para confirmar os resultados obtidos. Foram assim determinados os seguintes parâmetros:

- Número de Gerações = 10,
- Tamanho da População = 30,
- Percentagem de Elitização = 10%,
- Percentagem de Cruzamento da estrutura primária do gene = 100%,
- Percentagem de Cruzamento da estrutura secundária do gene = 100%,
- Percentagem de Mutação da estrutura primária do gene = 50%,
- Percentagem de Mutação da estrutura primária do gene = 50%.

No anexo B uma listagem da Grade Horária Inicial gerada aleatóriamente e a grade horária final e apresentada.

Nestas gerações obtiveram-se as seguintes estatísticas:

- 260 cruzamento na estrutura primária,
- 22880 cruzamento na estrutura secundária,
- 117 mutações na estrutura primária,
- 9295 mutações na estrutura secundária,
- 20 elitizados estrutura primária.

A Grade Horária Inicial teve o fitness da população em 3137 e a final 3121 sendo reduzindo em 15 pontos os choques existentes em 03 minutos e 40 segundos.

Capítulo V

5. CONCLUSÕES E RECOMENDAÇÕES

5.1 Conclusões

O modelo desenvolvido neste trabalho permite concluir que a utilização de algortimos genéticos representa uma alternativa satisfatória para a solução do problema de geração de grade horária. O problema, por si só bastante complexo, foi abordado ainda considerando-se restrições de recursos e professores.

O processo de geração de grades horárias foi concebido em três fases principais: a representação do cromossomo, a determinação dos operadores e o ajustes de parâmetros. A representação utilizada, com uma estrutura primária e uma secundária no cromossomo, permite uma maior variação dos indivíduos. Isto permite que uma maior combinação de horários seja encontrada numa quantidade menor de gerações. A estruturação do cromossomo permite ainda uma redução do tamanho do mesmo, agilizando o processamento.

O operador de cruzamento implementado, semelhante ao cruzamento de ciclo de Goldberg [15], implementado com um ponto de corte, torna-se mais rápido. Isto se deve ao fato de que o cruzamento é feito somente sobre uma parte selecionada aleatoriamente, copiando-se diretamente o restante.

Para situações em que a busca da solução ótima for onerosa sob o ponto de vista computacional, seja devido à complexidade do problema, seja

devido ao reduzido tempo de processamento disponível, o modelo dispõe de uma estrutura que garante uma boa solução em um tempo razoável, devido à modelagem estruturada do cromossomo.

O modelo apresentado não tem a pretensão de ser o melhor para qualquer instituição. Naturalmente, os critérios de alocação de aula das disciplinas e das atividades administrativas e de ensino mudam de instituição para instituição. No entanto, um aspecto relevante do modelo é o de que sua estrutura é flexível a qualquer número de cursos, semestre curriculares, disciplinas, tipos de disciplinas e tipos de recursos.

A implementação computacional, usando a orientação a objeto, permite a fácil manutenção do código. Por sua vez, a estrutura simples do algoritmo genético possibilita a introdução ou modificação de diferentes parâmetros e operadores genéticos.

Alterações no modelo computacional são de fácil manutenção pois as funções do algoritmo são facilmente distinguíveis e independentes.

O modelo foi implementado mediante sistema computacional descrito no Anexo A. Para sua utilização, desenvolveram-se testes sobre dados reais de uma instituição de ensino superior, mostrando-se adequado para a solução da geração da grade horária. Evidenciou-se assim a aplicabilidade do modelo a problemas reais.

5.2 Recomendações

O problema de geração do horário de aulas de uma instituição de ensino envolve parâmetros de difícil tratamento e, como já foi mencionado ao longo deste trabalho.

Recomenda-se que, no caso da aplicação modelo por outra instituição, se avalie a estrutura funcional, sua adequação ao corpo docente, observando ainda as normas e regulamentos próprios.

Várias sugestões podem ser feitas para o prosseguimento da pesquisa, no sentido de avaliação experimental do desempenho do modelo, bem como de possíveis refinamentos.

Ainda no aprimoramento do modelo, trabalhos futuros podem testar novos operadores genéticos, tais como outros operadores de cruzamento, operadores adaptativos [31], entre outros.

Entre os pontos mais relevantes, é possível destacar a inclusão de novas funções de avaliação, de modo seja possível incluir restrições tais como:

- a) prioridade de uma disciplina em ser alocada em determinado dia da semana ou horário;
- b) prioridade de uma disciplina em alocar determinado recurso;
- c) alocar os professores de acordo com as suas disponibilidades;
- d) distância entre os "campus";
- e) pesquisa, extensão, etc.

Referências Bibliográficas

- ABRANSON, D., Constructing School Timetables Using Simulated Annealing: Sequential and Parallel Algorithms. Management Science, v. 37, n.1, p.98-113, 1991.
- 2. AKKOYUNLU, E. A., *A linear algorithm for computing the optimum university timetable*. The Computer Journal, v. 16, n. 4, 1973. p. 347-350.
- 3. BOUFFLET, J.P., NÈGRE S., *Three Methods used to solve na Examination Timetable Problem*. em Burke, E.K. e Ross, P., The Practice and Theory of Automated Timetabling, p. 327-344, 1996.
- 4. BURKE, E., ELLIMAN, D. G. and WEARE, R. F. *The automation of the timetabling process in higher education*. Journal Educational Technol Systems, v. 23, p. 257-266, 1995.
- BURKE, E., ELLIMAN, D. G. and WEARE, R. F. A Hybrid Genetic Algorithm for Highly Constrained Timetabling Problems. 6th International Conference on Genetic Algorithms, Pittsburgh, p.15-19, july,1995.
- 6. BURKE, E., ELLIMAN, D. G. and WEARE, R. F. Specialised Recombinative Operatos for Timetabling Problems. v. 3-7 p. 75-85, april,1995.
- 7. BURKE, E., JACKSON, K. et al. *Automated University Timetabling: The State of the Art.* The Computer Journal, v. 40, n. 9, , p.565-571, 1997.

- 8. BURKE, E., NEWALL, J.P. and WEARE, R. F, *A Memetic Algorithm for University Exam Timetabling.* in Burke. E.K. and Ross, P.(eds), The Practice and Theory of Automated Timetabling., p.241-250, 1996.
- 9. CARTER, M.W., LAPORTE, G. LEE, Y.S., *Examination Timetabling: Algorithmic Strategies and Appllications.* Journal of the Operational Research Society, v. 47, n.3, p.373-383, 1996.
- CHATTERJEE, S., CARRERA, C., LYNCH, L.A., Genetic Algorithms and traveling salesman problems. European Journal of Operational Research, v. 94, n.3, p.490-510, 1996.
- 11. CORNE, D., ROSS, P., FANG, H. *Practical Handbook of Genetic Algorithms: Applications.* CRC Press. Inc. 1995.
- DORN, J., GIRSCH, M. SKELE, G. SLANY, W., Comparison of iterative improvement techniques for schedule optimization. European Journal of Operational Research, v. 94, n.2, p.349-361, 1996.
- 13. DOWSLAND, K.A., *Genetich Algorithms a Tool for OR*?. Journal of the Operational Research Society, v.47, n. 4, p.550-561, 1996.
- GEN M., ZHEN Li, Y., Spanning Tree-based Genetic Algorithm for Bicriteria Transportation Problem. Computers & Industrial Engineering, v. 35, n. 3-4, p.531-534, 1998.
- 15. GOLDBERG, D. E. Genetic Algorithms in Search, Optimization, and Machine Learning. Addison-Wesley Publishing Company Inc., 1989.
- GONG, D., GEN, M., YAMAZAKI, G., Hybrid Evolutionary Method for Capacitated Location-allocation Problem. Computer & Industrial Engineering, v. 33, n.3-4, p.577-580, 1997.

- 17. HEIJER, E., ADRIAANS, P.W., *The Application of Genetic Algorithms in a Career Planning Environment: CAPTAINS.* International Journal of Human-Computer Interaction, , v.8, n. 3, p.343-361, 1996.
- 18. HERTZ, A., *Finding a feasible course schedule using Tabu Search.* Discrete Appl. Mat. Math., 1992, v. 35, p. 255-270.
- LATTIMORE, P.K., BAKER, J.R., CLAYTON, E.R., A Nonlinear Multiple Criteria Model Base for the Problem of Balancing Caseload Risk in Probation Departaments. Computers & Industrial Engineering, v. 35, n. 3-4, p.511-514, 1998.
- 20. MARTIN, J. *Princípios de Análise e Projeto Baseados em Objetos*. tradução de Cristina Bazán. Rio de Janeiro : Campus, 1994.
- 21. MOGHADDAIN R. T., Iris, E. S., *Facilities Layout Design By Genetic Algorithms*. Computers & Industrial Engineering, v. 35, n. 3-4, p.527-530, 1998.
- 22. JOHNSON, D., *A Database Approach to Course Timetabling.* Journal of the Operational Research Society, v. 44, n. 5, p. 425-433, 1993.
- 23. KHAMOOSHI, H., A *Dynamic Approach to Resource Constraint Project Scheduling*. Computers & Industrial Engineering, v. 35, n. 3-4, p.507-510, 1998.
- 24. KHOUJA M., MICHALEWICZ, Z., WILMOT, M., *The use of genetic Algorithms to solve the economic lot size scheduling problem.* European Journal of Operational Research, v. 110, n.3, p.509-524, 1998.
- 25. KIM, B.M., KIM, B.Y., OH, C.H., *A Study on the Convergence of Genetic Algoritms*. Computer & Industrial Engineering, v. 33, n.3-4, p.581-588, 1997.

- 26. PAECHTER, B., CUMMING, A., LUCHIAN, H. e PETRIUC, M. *Two Solutions to the General Timetable Problem using Evolutionary Methods*. Proc. IEEE. Conference on Evolutinary Computation.
- 27. PAECHTER, B. CUMMING, A., NORMAL, M. G. and LUCHIAN, H. *Extensions to a Memetic Timetabling system.* In Burke, E. K. and Ross, P., The Practice and Theory of Automated Timetabling, p.251-265, 1996
- 28. ROMERO, B.P., Examination scheduling in a large engineering school: a computer-assisted participative procedure. Interfaces, v. 12, p.17-23.
- 29. RUMBAUGH, J., BLAHA, M., et al., *Modelagem e Projetos Baseados em Objetos*. Ed. Campus, Rio de Janeiro, 1994.
- 30. SCHWARZ, G. A. Geração de Horário em Instituições de Ensino com otimização simultânea de tempo e espaço. Florianópolis: UFSC,. Dissertação (Mestrado em Engenharia de Produção) Universidade Federal de Santa Catarina, 1990.
- 31. TANOMARU, J. *Motivação, Fundamentos e Aplicações de Algoritmos Genéticos*. Congresso Brasileiro de Redes Neurais, Curitiba, 1995,.
- 32. THOMPSON, J. e DOWSLAND, K. A., *Variants of simulated annealing for the examination timetabling problem.* Ann. Operations Resource., v. 63, p.105-128, 1996.
- 33. THOMPSON, J. e DOWSLAND, K. A., General Cooling Schedules for a Simulated Anneling based Timetabling System. em Burke, E.K. e Ross, P., The Practice and Theory of Automated Timetabling, p. 345-363, 1996.
- 34. TREVELIN, L. C. Sobre a proposta de um modelo linear para solução do problema de geração de horários de aulas de uma universidade. São

- Carlos: UFSCar,. Dissertação (Mestrado em Ciências de Computação e Estatística) Universidade de São Paulo, 1983
- 35. VALDEZ, R.A., MARTIN, G., TAMARIT, J.M., Constructing Good Solutions for the Spanish School Timetabling Problem. Journal of the Operational Research Society, v. 47, n.10, p.1203-1215, 1996.
- 36. VELLOSO, M. F.; MENDONÇA J. M.; PACHECO M. A.; VELLASCO M.
 M. B. R. Otimização de Planejamento de Horários por Algoritmos Genéticos. Congresso Brasileiro de Redes Neurais, Curitiba, 1995.
- 37. WRIGHT, M. *School Timetabling Using Heuristic Search*. Journal of the Operational Research Society, p. 349-357, 1996.

Anexos

A. ANEXO - MODELO COMPUTACIONAL

A.1 Introdução

O modelo computacional visa mostrar a implementação em software do modelo proposto.

Foi elaborado um sistema específico para o processo, com base em uma arquitetura de informação, desenvolvido através de uma análise de dados e análise funcional.

A.2 Levantamento de Dados

Existem quatro agrupamentos de dados básicos a serem manipulados:

- Turnos e Horários e seus agrupamentos;
- Fluxos de Cursos;
- Disciplinas e Grupos;
- Disciplinas oferecidas em um semestre.

A.3 Análise Funcional

Na análise funcional é feito um levantamento das principais ações e dos dados que precisam ser mantidos atualizados. O processo de atualização se refere a outros sub-processos, tais como:

- Incluir novos dados,
- Alterar dados existentes,
- Excluir dados, e
- Localizar dados existentes.

A.3.1 Controle de Horários

Cadastrar e manter atualizados os dados de horários, turnos e fazer os agrupamentos dos turnos e horários.

A.3.2 Controle de Cursos

Cadastrar e manter atualizados os dados de cursos da instituição, e os semestres curriculares de cada um. Também manter os dados dos centros e o fluxo curricular de cada curso.

A.3.3 Controle de Turmas

Cadastrar e manter atualizados os dados dos cursos oferecidos em um semestre curricular, campus e turno.

A.3.4 Controle de Disciplinas

Cadastrar e manter atualizados os dados de disciplinas e grupos de disciplinas da instituição.

A.3.5 Controle de Salas

Cadastrar e manter atualizados os dados de tipo e localização de salas.

A.3.6 Controle de Dados Gerais

Cadastrar e manter atualizados os dados de Campus, Cidades, e Unidades da Federação.

A.4 Software e Hardware de Apoio

A.4.1 Software

- Sistema Operacional: Windows 98
- Linguagem de Implementação: Object Pascal
- Ambiente de Implementação: Borland Delphi 4.0
 - Pacote de Componentes utilizados: RX Library 2.60
- Ferramenta de Modelagem de Dados: Logic Work Erwin ERX 3.0
- Banco de Dados: Borland Interbase 5.0

A.4.2 Hardware

- Equipamento: Microcomputador PC Pentium II 233 Mhz.
- Configuração:
 - 64 Mbytes de memória RAM;
 - 512 Kbytes de memória cache ;
 - 10 Giga bytes de Disco Rígido (Utilizados somente 800 Megabytes);
 - Impressora Jato de Tinta;
 - Monitor SVGA Colorido.

A.5 Diagrama de Entidade-Relacionamento

O diagrama Entidade-Relacionamento tem por base a percepção de que o mundo real é formando por um conjunto de objetos, chamados entidades, e pelo conjunto dos relacionamentos entre esses objetos. O diagrama Entidade-Relacionamento é extramamente útil para mapear, sobre um esquema conceitual, os significados e interações dos objetos reais.

PAIS BANCO CLASSIFICACAO HO RARIO S_PRO FE SSOR GRUPO_DISC IPLI NA_P ROFESSOR CIDADE TITULACAO PROFESSOR DISCIPLINA_PROFESSOR UNIVERS IDADE GRUPO_DISCIPL INA PROFESSOR_TITULAÇÃO ALO CACAO _SAL A_PRO FE SSOR CENTRO -C URSO_OFERECIDO ALO CACAO_HORA RIO FASE D ISCIP LINA FLUXO_CURSO CURS 0 OPTATIVA X HO RARIO_DIS CIPL INA TIPO_SALA DISCIPLINA_OFERECIDA HORARIO TUR NO_H ORARIO CAMPUS LOC ALIZACAO _SAL A

Figura A. 1 - Diagrama Entidade/Relacionamento

A.5.1. Lista das Entidades

A entidades utilizadas no diagrama Entidade-Relacionamento foram:

Nome da Entidade	Definição
ALOCACAO HORARIO	Entidade de Alocação de Horários
CAMPUS	Entidade de Campus
CENTRO	Entidade de Centros da Instituição
CIDADE	Entidade de Cadastro de Cidades
CLASSIFICACAO	Entidade de Classificação dos
	Professores
CURSO	Entidade de Cursos por centros.
CURSO_OFERECIDO	Entidade de Cursos oferecidos em um semestre
DISCIPLINA	Entidade de Disciplinas por grupo de disciplinas.
DISCIPLINA_OFERECIDA	Entidade de turmas de disciplinas por Campus, curso, turno, fase e disciplina
DISCIPLINA_PROFESSOR	Entidades das disciplinas já lecionadas por um professor.
FASE	Entidade de Fase de Cursos
FLUXO_CURSO	Entidade que armazena os currículos dos cursos por fase
GRUPO_DISCIPLINA	Entidade de Grupos de Disciplinas
GRUPO_DISCIPLINA_PROFESSOR	Entidade de Grupos de Disciplinas de um professor.
HORARIO	Entidade de Horários semanas por turno
HORARIO DISCIPLINA	Entidade dos Horários das Turmas
HORARIOS PROFESSOR	Entidades de Horários de um professor
LOCALIZAÇÃO_SALA	Entidade de Localização de salas no Campus
OPTATIVA	Entidade que armazena os currículos das disciplinas optativas dos cursos por fase.
PAIS	Entidade que armazena os pais.
PROFESSOR	Entidade de Professores
PROFESSOR_TITULACAO	Entidade de relação de professores com titulação.
SALA	Entidade de salas por Campus e localização.
TIPO_SALA	Entidade de Tipos de Salas
_	(Por exemplo Salas Comuns,
	Laboratórios de Informática,
	Laboratórios de Química)

Nome da Entidade	Definição
TITULACAO	Entidade de titulações para professores
TURNO	Entidade de turnos diários
TURNO_HORARIO	Entidade de Agrupamento de Turnos e
	Horários
UF	Entidade de Unidades da Federação
UNIVERSIDADE	Entidade de Universidades

A.5.2. Descrição das Colunas das Entidades

Cada entidade possui um conjunto particular de colunas, que define as características de seus dados. Cada atributo possui um domínio particular de valores definido por tidos de dados possíveis para esta coluna.

Tipos de Dados:

- INTEGER: Número Inteiros que variam entre -32768 á 32765.
- SMALLINT: Número inteiro que variam de 0 255.
- VARCHAR(X): Caracteres numéricos e alfabéticos em quantidade definida por X.
- DATE: Um data válida.
- BLOB: Texto de tamanho indefinido.

Nome da Entidade	Nome das Colunas	Tipo de Dado
		da Coluna
ALOCACAO_HORARIO	CODIGO_CAMPUS	INTEGER
	CODIGO_CURSO	VARCHAR(10)
	CODIGO_TURNO	INTEGER
	NUMERO_SEMESTRE_CURRICULA	INTEGER
	R	
	CODIGO_DISCIPLINA	INTEGER
	CODIGO_HORARIO	INTEGER
CAMPUS	CODIGO_CAMPUS	INTEGER
	DESCRICAO	VARCHAR(50)
CENTRO	CODIGO_CENTRO	INTEGER
	DESCRICAO	VARCHAR(100)
	NOME_SIGLA	VARCHAR(50)
	NOME_CHEFE	VARCHAR(100)
CIDADE	CODIGO_CIDADE	INTEGER
	CODIGO_UF	VARCHAR(2)
	NOME	VARCHAR(50)

Nome da Entidade	Nome das Colunas	Tipo de Dado
		da Coluna
CLASSIFICACAO	CODIGO_CLASSIFICACAO	INTEGER
	DESCRICAO	VARCHAR(100)
	NUMERO_HORA	SMALLINT
	MINIMO_DISCIPLINA	SMALLINT
	MAXIMO_DISCIPLINA	SMALLINT
	MINIMO_TURMA	SMALLINT
	MAXIMO_TURMA	SMALLINT
CURSO	CODIGO_CURSO	VARCHAR(10)
	NOME	VARCHAR(100)
	NUMERO_CREDITO_MINIMO	SMALLINT
	NUMERO_CARGA_CURSO	SMALLINT
	CODIGO_COORDENADOR	INTEGER
	DESCRICAO_RECONHECIMENTO	VARCHAR(100)
	DESCRICAO_TITULACAO	VARCHAR(100)
	DATA_DOU_CURSO	DATE
	NOME_RECONHECIMENTO	VARCHAR(100)
	NUMERO_SEMESTRE_IMPLANTAC	VARCHAR(6)
	AO	
	DATA_RECONHECIMENTO	DATE
	NUMERO_RESOLUCAO	INTEGER
	DATA_RESOLUCAO	DATE
	CURRICULO_SEMELHANTE	VARCHAR(10)
CURSO_OFERECIDO	CODIGO_CAMPUS	INTEGER
	CODIGO_CURSO	VARCHAR(10)
	CODIGO_TURNO	INTEGER
DISCIPLINA	CODIGO_DISCIPLINA	INTEGER
	CODIGO_CENTRO	INTEGER
	CODIGO_GRUPO_DISCIPLINA	INTEGER
	DESCRICAO	VARCHAR(100)
	NUMERO_CREDITO	SMALLINT
	NUMERO_CARGA_HORARIA	SMALLINT
	DESCRICAO_EMENTA	BLOB
	CODIGO_TIPO_SALA_AUXILIAR	INTEGER
	CODIGO_TIPO_SALA_BASE	INTEGER
	HORARIO_NORMAL	VARCHAR(1)
	DIVISAO_HORARIO	VARCHAR(1)

Nome da Entidade	Nome das Colunas	Tipo de Dado
		da Coluna
DISCIPLINA_OFERECI DA	CODIGO_CAMPUS	INTEGER
	NUMERO SEMESTRE	VARCHAR(6)
	CODIGO_CURSO	VARCHAR(10)
	CODIGO TURMA	SMALLINT` ´
	CODIGO DISCIPLINA	INTEGER
	CODIGO SALA	VARCHAR(10)
	CODIGO PROFESSOR	INTEGER ` ´
	NUMERO VAGAS OFERECIDAS	SMALLINT
	NUMERO_SEMESTRE_CURRICULA R	SMALLINT
	DATA INICIO	DATE
	DATA FIM	DATE
	DATA_ALOCA	DATE
DISCIPLINA_PROFESS OR	CODIGO_PROFESSOR	INTEGER
	CODIGO DISCIPLINA	INTEGER
FASE	CODIGO FASE	INTEGER
	DESCRICAO	VARCHAR(50)
FLUXO_CURSO	NUMERO_SEMESTRE_IMPLANTAC AO	INTEGER
	CODIGO CURSO	VARCHAR(10)
	CODIGO_DISCIPLINA	INTEGER
	NUMERO_SEMESTRE_CURRICULA R	INTEGER
GRUPO DISCIPLINA	CODIGO_GRUPO_DISCIPLINA	INTEGER
_	DESCRICAO	VARCHAR(50)
GRUPO_DISCIPLINA_ PROFESSOR	CODIGO_PROFESSOR	INTEGER
	CODIGO GRUPO DISCIPLINA	INTEGER
HORARIO	CODIGO HORARIO	INTEGER
	CODIGO TURNO	INTEGER
	DIA_SEMANA	SMALLINT
	AULA_INICIO	SMALLINT
	AULA_FINAL	SMALLINT
	QTDE_AULAS	SMALLINT
	TIPO	SMALLINT
HORARIO_DISCIPLINA	CODIGO_CAMPUS	INTEGER
	NUMERO_SEMESTRE	VARCHAR(6)
	CODIGO_CURSO	VARCHAR(10)
	CODIGO_TURMA	SMALLINT
	DIA_SEMANA	SMALLINT
	CODIGO_TURNO	INTEGER
	NUMERO_AULA_INICIO	SMALLINT
	NUMERO_AULA_FINAL	SMALLINT

Nome da Entidade	Nome das Colunas	Tipo de Dado
		da Coluna
HORARIOS_PROFESS OR	CODIGO_PROFESSOR	INTEGER
	CODIGO_HORARIO	INTEGER
	CODIGO_TURNO	INTEGER
	SITUACAO_HORARIO	VARCHAR(50)
LOCALIZACAO_SALA	CODIGO_LOCALIZACAO_SALA	INTEGER
	CODIGO_CAMPUS	INTEGER
	DESCRICAO	VARCHAR(50)
OPTATIVA	NUMERO_SEMESTRE_IMPLANTAC AO	INTEGER
	CODIGO_CURSO	VARCHAR(10)
	CODIGO_DISCIPLINA	INTEGER
	NUMERO_SEMESTRE_CURRICULA R	INTEGER
PAIS	CODIGO_PAIS	INTEGER
	NOME	VARCHAR(50)
PROFESSOR	CODIGO_PROFESSOR	INTEGER
	CODIGO_CLASSIFICACAO	INTEGER
	CODIGO_CENTRO	INTEGER
	CODIGO_BANCO	INTEGER
	CODIGO_CIDADE	INTEGER
	CODIGO_CIDADE_EMPRESA	INTEGER
	CODIGO_CAMPUS	INTEGER
	NOME	VARCHAR(100)
	LOGRADOURO	VARCHAR(100)
	NUMERO	INTEGER
	COMPLEMENTO	VARCHAR(50)
	BAIRRO	VARCHAR(50)
	CEP	VARCHAR(10)
	TELEFONE	VARCHAR(14)
	RG	VARCHAR(50)
	CPF	CHAR(18)
	NOME_EMPRESA	VARCHAR(100)
	LOGRADOURO_COMERCIAL	VARCHAR(100)
	NUMERO_COMERCIAL	INTEGER
	COMPLEMENTO_COMERCIAL	VARCHAR(50)
	BAIRRO_COMERCIAL	VARCHAR(50)
	CEP_COMERCIAL	VARCHAR(10)
	TELEFONE_COMERCIAL	VARCHAR(14)
	CONTA_BANCARIA	VARCHAR(50)
	DATA_NASCIMENTO	DATE
	DATA_ADMISSAO	DATE
	DATA_CADASTRO	DATE

Nome da Entidade	Nome das Colunas	Tipo de Dado da Coluna
PROFESSOR_TITULA CAO	CODIGO_PROFESSOR	INTEGER
	CODIGO TITULACAO	INTEGER
	CODIGO UNIVERSIDADE	INTEGER
	DESCRICAO TITULO	VARCHAR(100)
	DATA FORMACAO	DATE `´
SALA	CODIGO_SALA	VARCHAR(10)
	CODIGO LOCALIZACAO SALA	INTEGER ` ´
	CODIGO_TIPO_SALA	INTEGER
	NOME	VARCHAR(50)
	CAPACIDADE	INTEGER
TIPO_SALA	CODIGO_TIPO_SALA	INTEGER
_	DESCRICAO	VARCHAR(50)
TITULACAO	CODIGO_TITULACAO	INTEGER
	DESCRICAO	VARCHAR(50)
TURNO	CODIGO_TURNO	INTEGER
	DESCRICAO	VARCHAR(50)
TURNO_HORARIO	CODIGO_TURNO	INTEGER
	CODIGO_HORARIO	INTEGER
UF	CODIGO_UF	VARCHAR(2)
	CODIGO_PAIS	INTEGER
	NOME	VARCHAR(50)
UNIVERSIDADE	CODIGO_UNIVERSIDADE	INTEGER
	CODIGO_CIDADE	INTEGER
	RAZAO_SOCIAL	VARCHAR(100)
	NOME_FANTASIA	VARCHAR(50)
	LOGRADOURO	VARCHAR(100)
	NUMERO	INTEGER
	BAIRRO	VARCHAR(50)
	COMPLEMENTO	VARCHAR(50)
	CEP	VARCHAR(10)
	CGC	VARCHAR(18)
	INSCRICAO_ESTADUAL	VARCHAR(12)
	TELEFONE	VARCHAR(15)
	TELEFONE_FAX	VARCHAR(15)
	CAIXA_POSTAL	VARCHAR(20)
	EMAIL	VARCHAR(150)
	HOMEPAGE	VARCHAR(150)
	DATA_CADASTRO	DATE

A.5.3. Lista de Entidades e Chaves Primárias

Chave Primária é a coluna que identifica os dados que não podem se repetir.

Nome Entidade	Coluna(s) da Chave Primária
ALOCACAO_HORARIO	CODIGO_CAMPUS
_	CODIGO_CURSO
	CODIGO TURNO
	NUMERO_SEMESTRE_CURRICULAR
	CODIGO_DISCIPLINA
	CODIGO_HORARIO
ALOCACAO_SALA_PROFESSOR	CODIGO_CAMPUS
	NUMERO_SEMESTRE
	CODIGO_CURSO
	CODIGO_TURMA
BANCO	CODIGO_BANCO
CAMPUS	CODIGO_CAMPUS
CENTRO	CODIGO_CENTRO
CIDADE	CODIGO_CIDADE
CLASSIFICACAO	CODIGO_CLASSIFICACAO
CURSO	CODIGO_CURSO
CURSO_OFERECIDO	CODIGO_CAMPUS
_	CODIGO_CURSO
	CODIGO_TURNO
DISCIPLINA	CODIGO_DISCIPLINA
DISCIPLINA_OFERECIDA	CODIGO_CAMPUS
	NUMERO_SEMESTRE
	CODIGO_CURSO
	CODIGO_TURMA
DISCIPLINA_PROFESSOR	CODIGO_PROFESSOR
	CODIGO_DISCIPLINA
FASE	CODIGO_FASE
FLUXO_CURSO	NUMERO_SEMESTRE_IMPLANTACAO
	CODIGO_CURSO
	CODIGO_DISCIPLINA
	NUMERO_SEMESTRE_CURRICULAR
GRUPO_DISCIPLINA	CODIGO_GRUPO_DISCIPLINA
GRUPO_DISCIPLINA_PROFESSOR	CODIGO_PROFESSOR
	CODIGO_GRUPO_DISCIPLINA
HORARIO	CODIGO_HORARIO
	CODIGO_TURNO

Nome Entidade	Coluna(s) da Chave Primária
HORARIO_DISCIPLINA	CODIGO_CAMPUS
_	NUMERO_SEMESTRE
	CODIGO_CURSO
	CODIGO_TURMA
	DIA_SEMANA
	CODIGO_TURNO
	NUMERO_AULA_INICIO
HORARIOS_PROFESSOR	CODIGO_PROFESSOR
	CODIGO_HORARIO
	CODIGO_TURNO
LOCALIZACAO_SALA	CODIGO_LOCALIZACAO_SALA
OPTATIVA	NUMERO_SEMESTRE_IMPLANTACAO
	CODIGO_CURSO
	CODIGO_DISCIPLINA
	NUMERO_SEMESTRE_CURRICULAR
PAIS	CODIGO_PAIS
PROFESSOR	CODIGO_PROFESSOR
PROFESSOR_TITULACAO	CODIGO_PROFESSOR
	CODIGO_TITULACAO
SALA	CODIGO_SALA
TIPO_SALA	CODIGO_TIPO_SALA
TITULACAO	CODIGO_TITULACAO
TURNO	CODIGO_TURNO
TURNO_HORARIO	CODIGO_TURNO
	CODIGO_HORARIO
UF	CODIGO_UF

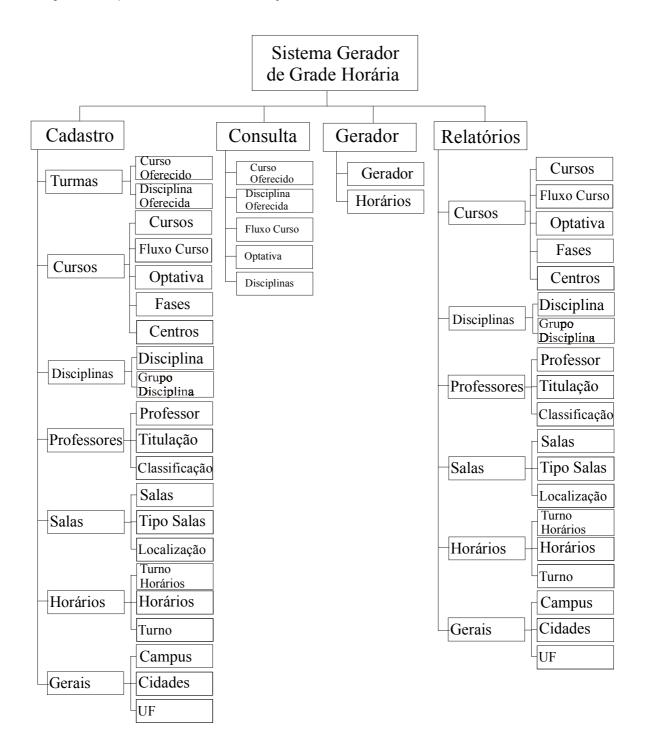
A.5.4. Lista de Relacionamentos entre Entidades

Nome do	Entidade Origem	Entidade Destino
Relacionamento		
CAM_X_CUR_OFE	CAMPUS	CURSO_OFERECIDO
CAM_X_PRO	CAMPUS	PROFESSOR
CAM_X_DIS_OFE	CAMPUS	DISCIPLINA_OFERECIDA
CAM_X_LOC_SAL	CAMPUS	LOCALIZACAO_SALA
CEN_X_DIS	CENTRO	DISCIPLINA
CEN_X_PRO	CENTRO	PROFESSOR
CID_X_PRO	CIDADE	PROFESSOR
CID_X_BAN	CIDADE	BANCO
CID_X_PRO_EMP	CIDADE	PROFESSOR
CID_X_UNI	CIDADE	UNIVERSIDADE
CLA_X_PRO	CLASSIFICACAO	PROFESSOR
CUR_X_OPT	CURSO	OPTATIVA
CUR_X_TUR	CURSO	DISCIPLINA_OFERECIDA
CUR_X_CUR	CURSO	FLUXO_CURSO
CUR_X_CUR_OFE	CURSO	CURSO_OFERECIDO

Nome do	Entidade Origem	Entidade Destino
Relacionamento	Littidade Origein	Littidade Destillo
CUR_OFE_X_ALO_HOR	CURSO_OFERECID	ALOCACAO HORARIO
	0	7.2007.10_1101.11.110
DIS X CUR	DISCIPLINA	FLUXO CURSO
DIS X OPT	DISCIPLINA	OPTATIVA
DIS X TUR	DISCIPLINA	DISCIPLINA OFERECIDA
DIS_X_ALO_HOR	DISCIPLINA	ALOCACAO_HORARIO
DIS_X_DIS_PRO	DISCIPLINA	DISCIPLINA_PROFESSOR
DIS_OFE_X_HOR_DIS	DISCIPLINA_OFERE CIDA	HORARIO_DISCIPLINA
DIS_OFE_X_ALO_SAL_P RO	DISCIPLINA_OFERE CIDA	ALOCACAO_SALA_PROFES SOR
FAS X ALO HOR	FASE	ALOCACAO HORARIO
FAS X OPT	FASE	OPTATIVA
FAS X FLU CUR	FASE	FLUXO CURSO
GRU_DISC_X_DISC	GRUPO_DISCIPLINA	DISCIPLINA
GRU_DIS_X_GRU_DIS_P	GRUPO_DISCIPLINA	-
RO		ESSOR
HOR_X_HOR_PRO	HORARIO	HORARIOS_PROFESSOR
HOR_X_TUR_HOR	HORARIO	TURNO_HORARIO
HOR_X_ALO_HOR	HORARIO	ALOCACAO_HORARIO
LOC_SAL_X_SAL	LOCALIZACAO_SAL A	SALA
PAI X UF	PAIS	UF
PRO_X_PRO_TIT	PROFESSOR	PROFESSOR_TITULACAO
PRO X CUR	PROFESSOR	CURSO
PRO X DIS OFE	PROFESSOR	DISCIPLINA OFERECIDA
PRO_X_ALO_SAL_PRO	PROFESSOR	ALOCACAO_SALA_PROFES SOR
PRO_X_GRU_DIS_PRO	PROFESSOR	GRUPO_DISCIPLINA_PROF ESSOR
PRO X HOR PRO	PROFESSOR	HORARIOS PROFESSOR
PRO X DIS PRO	PROFESSOR	DISCIPLINA PROFESSOR
SAL X DIS OFE	SALA	DISCIPLINA OFERECIDA
SAL_X_ALO_SAL_PRO	SALA	ALOCACAO_SALA_PROFES
TIP SAL X SAL	TIPO SALA	SALA
TIP SALB X DIS	TIPO SALA	DISCIPLINA
TIP SALA X DIS	TIPO SALA	DISCIPLINA
PRO TIT X PRO	TITULACAO	PROFESSOR TITULAÇÃO
TUR X CUR OFE	TURNO	CURSO OFERECIDO
TUR X TUR HOR	TURNO	TURNO HORARIO
TUR X HOR	TURNO	HORARIO
TUR X HOR DIS	TURNO	HORARIO DISCIPLINA
UF X CID	UF	CIDADE
UNI X PRO TIT	UNIVERSIDADE	PROFESSOR TITULAÇÃO
 		

A.6. Diagrama Hierárquico Funcional

Para implementar todos os processos e as operações na análise funcional, é definido um conjunto de módulos, de acordo com o contexto e a função nos quais se inserem os objetos do sistema.



A.6.1. Cadastro

Fornece uma interface que possibilite a manipulação dos dados do cadastro de informações básicas do sistema.

A.6.2. Consulta

Fornece uma interface que possibilite a consultas de informações do cadastro.

A.6.3. Gerador

Fornece uma interface ao gerador de grade horária e a sua consulta.

A.6.4. Relatórios

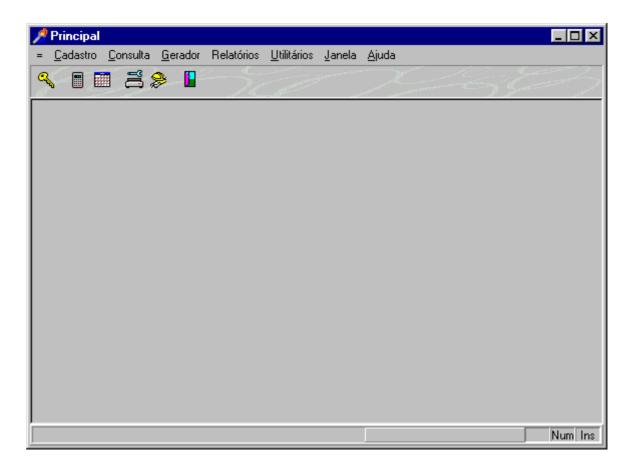
Fornece uma interface aos relatórios de informações dos cadastro.

A.7. Definição de Interface

Neste anexo será descrito procedimento para utilização do software desenvolvido, bem como a funcionalidade de algumas interfaces com o usuário.

Ao inicializar o software o usuário tem acesos a tela Principal(Tela C.1). Ela estabelece alternativas com relação ao processo de geração de grade horária, fornecendo ao usuário uma interface para interagir com sistema.

A.7.1. Tela do Programa Principal



Antes de se gerar a grade horário é necessário realizar previamente uma série de cadastro de informações em uma certa ordem, Primeiro cadastrar os dados das Disciplinas, depois os Cursos e por ultimo as ofertas.

Para os dados das disciplinas tem-se que incluir a seguinte seqüência de dados:

- 1- Cadastrar as salas
- 2- Cadastrar os Centros
- 3- Cadastrar os grupos das Disciplinas
- 4- Cadastrar as Disciplinas
- Nos cursos outra seqüência é necessário:
 - 1- Cadastrar as Fases
 - 2- Cadastrar os Turnos e seus Horários

- 3- Cadastrar os Cursos
- 4- Cadastrar os Fluxos das Disciplinas Normais
- E por último os Cursos Oferecidos:

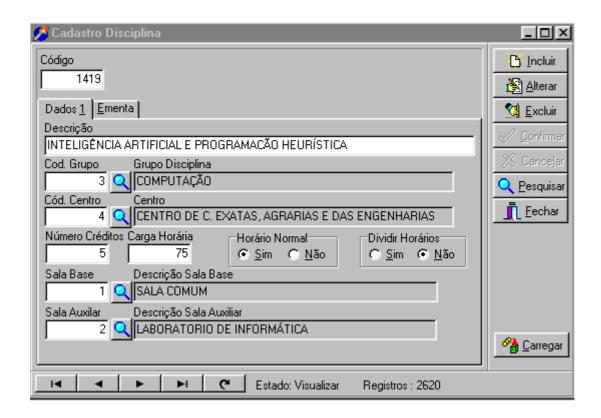
O processo de cadastro pode ser representa de uma forma genérica para todas as informações que se deseja armazenar. Como referência tomaremos a tela de Cadastro de Disciplinas (Tela A.7.2.). As telas terão todas os mesmo formato, no lado direito das telas se encontram os botões de manutenção de dados, na parte inferior botões de navegação, contador e situação do registro. E na parte central as informações a armazenar.

Com os botões de manutenção de dados podemos realizar as seguintes operações incluir, alterar e excluir dados. Para incluir novas informações devese clicar no botão *incluir*, e logo depois *confirmar* ou *cancelar* a inclusão clicando-se nos respectivos botões. No processo de alteração, clica-se no botão *alterar* e depois nos botões *confirmar* ou *cancelar* para efetivar as modificações. Na exclusão faz-se necessário somente clicar no botão *Excluir* e uma a confirmação de sim ou não para exclusão dos dados do registro corrente.

Se houver a necessidade de confirmar se alguma disciplina já se encontra cadastrada, utiliza-se o botão *pesquisar* que chama a tela de pesquisa de Disciplina (Tela A.7.3.).

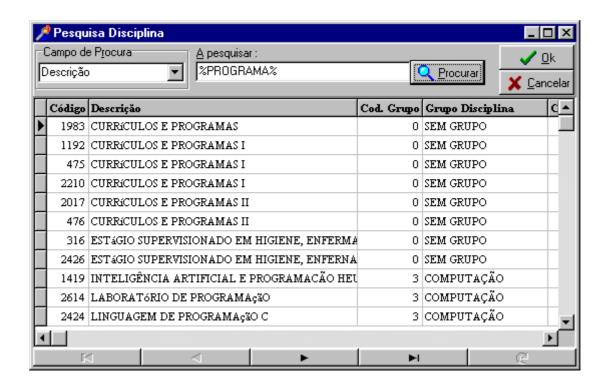
Para uma procurar mais exata utiliza os botões de navegação de dados que se encontram na parte inferior da tela. Eles possibilitam avançar e retroceder nos registros de um em um.

A.7.2. Tela de Cadastro Disciplinas



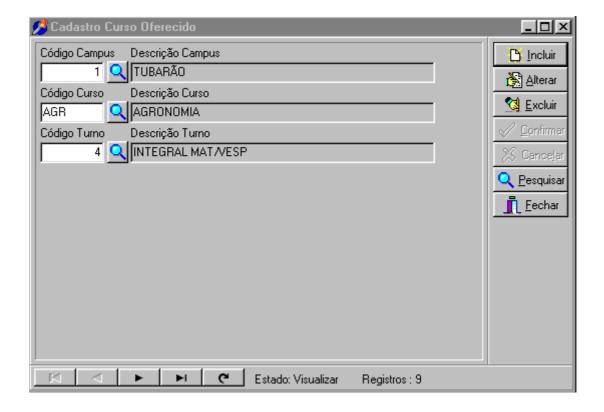
Para se localizar dados de disciplinas utiliza-se a tela de Pesquisa de Disciplina(Figura A.7.3.). Nesta tela pode-se localizar dados previamente cadastrados. Para isto bata escolher o tipo da informação a procurar em *Campo de Procurar* e depois digitar o que se deseja em *A Pesquisar* e depois no botão *Procurar* para executar a pesquisa. Após localizar os dado desejado clica-se no botão *Ok* fechar a janela de Pesquisa e posicionar o registro desejado no cadastro ou *Cancelar* para fechar a janela e abandonar a pesquisa.

A.7.3. Tela de Pesquisa de Disciplinas



Como nem todos os cursos são oferecidos em um mesmo *campi* e turno. É necessário prévio cadastrar deles. Para isto utiliza-se a tela de Cadastro de Curso Oferecido que pode ser visto na Tela A.7.4. Os procedimentos para inclusão são os mesmo de Cadastros.

A.7.4. Tela de Cadastro de Cursos Oferecidos



Para se consultar quais os cursos são oferecidos em campus, ou quais os cursos de um turno pode-se utilizar a tela de Consulta de Cursos Oferecidos que permite localizar estes dados (Figura A.7.5.).

Na sua utilização basta informar uma das três informações ou suas combinações e clicar no botão procurar para executar a busca.

Consulta Curso Oferecido Código Campus Código Curso Código Turno Procurar Procurar Fechar 🔇 Limpar Registros: 9 Código Curso Descrição Curso Código Turno Descrição Turno AGR AGRONOMIA 4 INTEGRAL MAT/VESP ARQ ARQUITETURA E URBANISMO 5 INTEGRAL VESP/NOT CCP CIÊNCIA DA COMPUTAÇÃO 3 NORTUNO CIÊNCIA DA COMPUTAÇÃO (MAT CPM 1 MATUTINO CPV CIÊNCIA DA COMPUTAÇÃO (VES 2 VESPERTINO ECV ENGENHARIA CIVIL 6 INTEGRAL MAT/VESP/NOT ENGENHARIA QUÍMICA 3 NORTUNO EQM LCQ LICENCIATURA EM QUÍMICA 3 NORTUNO QUI QUÍMICA INDUSTRIAL 5 INTEGRAL VESP/NOT

A.7.5. Tela do Consulta de Cursos Oferecidos

A Tela do Gerador de Horário(Tela A.7.6.) permite da inclusão, alteração dos parâmetros do gerador de horário, como também a visualização dos horários gerados em uma geração especifica.

Os seguintes parâmetros podem ser especificados:

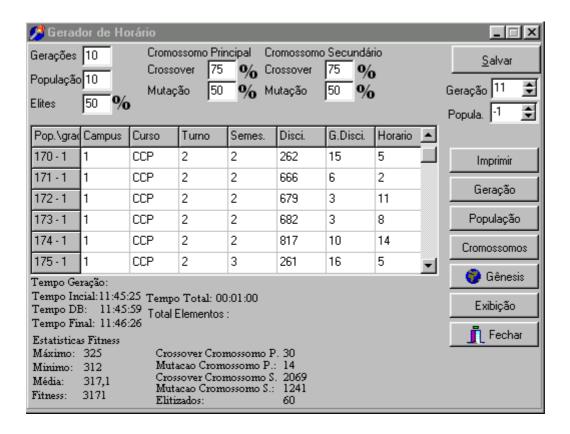
- Tamanho da População;
- Número de Gerações;
- Percentual de Elitização;
- Percentual de Cruzamento do Cromossomo Principal
- Percentual de Mutação do Cromossomo Principal
- Percentual de Cruzamento do Cromossomo Secundário
- Percentual de Mutação do Cromossomo Secundário

Após especificar os parâmetros basta clicar no botão *gênesis* para executar o algoritmo genético.

Algumas funções foram colocadas para visualizar o fitness das gerações e populações através dos botões *Geração* e *População*.

Bem como um que permite visualizar e imprimir o horário gerado.

A.7.6. Tela do Gerador de Horário



A.8. Orientação a Objetos

O termo Orientação a Objeto possui diversos conceitos. Diferentes sistemas utilizam a orientação a objeto como modelo de implementação (linguagem de programação, banco de dados, interfaces gráficas, etc.) fazendo com que o termo tenha significados diferentes. Entretanto, existem alguns conceitos comuns que classificam um sistema como orientado a objeto.

A.8.1. O que é um Objeto

Desde os primeiros tempos de vida formamos conceitos. Cada conceito é uma idéia ou uma compreensão particular que temos de nosso mundo. Os conceitos que adquirimos nos permite compreender e raciocinar sobre as coisas ao nosso redor. As coisas, a que se aplicam nossos conceitos, são chamados de objetos. Um objeto pode ser real ou abstrato, tal como o exemplo a seguir:

- Uma fatura.
- Uma organização.
- Uma tela com o qual o usuário interage.
- Um mecanismo em um dispositivo robótico.
- Uma planta inteira de engenharia
- Um avião.
- Um ícone em uma tela, para o qual o usuário aponta e através do qual ele "abre".
- Um processo de preenchimento de pedido.

Em orientação por objetos estamos interessados no comportamento do objeto. Se estamos projetando software, os módulos do software baseado em objeto são baseados em tipos de objetos. O Software que implementa o objeto contém estruturas de dados e operações que expressam o comportamento do objeto. As operações são codificadas como métodos. A representação que o

software baseado em objeto faz do objeto é, portanto, uma coleção de tipos de dados e métodos embalados juntos.

Um objeto é qualquer coisa, real ou abstrata, sobre a qual armazenamos dados e realizamos operações que manipulam estes dados.

Um objeto pode ser composto de outros objetos. Esses objetos, por sua vez, podem ser compostos de outros objetos, tal como uma máquina é composta de subconjuntos que são compostos de outros subconjuntos. Essa estrutura intrincada dos objetos dá margem para que sejam definidos objetos muito complexos.

A.8.2. O que é um tipo de Objeto?

Os conceitos que temos aplicam-se a espécies específicas de objetos. Por exemplo, *Empregado* aplica-se àqueles objetos que são pessoas empregadas pela mesma organização. Uma instância de *Empregado* é uma pessoa específica. Na orientação por objetos, esses conceitos são chamados tipos de objetos; suas instâncias são chamadas objetos.

- Um tipo de objeto é uma categoria de objeto.
- Um objeto é uma instância de um tipo de objeto.

A.8.3. Classe de Objetos

O termo classe se refere à implementação, no software, do tipo de objeto. Uma classe de objetos descreve um grupo de objetos com propriedades semelhantes (atributos), o mesmo comportamento (operações) e os mesmos relacionamentos com outros objetos. A abreviação *classe* é freqüentemente utilizada em lugar de classe de objetos.

A.8.4. Operações

Operações são usadas para ler ou manipular os dados de um objeto. As operações em um tipo de objeto se referem apenas às estruturas de dados daquele tipo de objeto. Elas não devem acessar diretamente as estruturas de dados de outro objeto. Para utilizar a estrutura de dados de outro objeto, elas devem enviar uma mensagem àquele objeto.

Um objeto é, pois, uma coisa que tem suas propriedades representadas por tipos de dados e seus comportamentos representados por operações.

A.8.5. Herança

Um conceito genérico que temos sobre as coisas pode ser dividido em conceitos especializados. A programação orientada a objeto oferece uma maneira de relacionar classes umas com as outras por meio de hierarquias.

No nosso dia-a-dia, esse processo está presente quando dividimos classes em subclasses, mantendo-se o princípio de que cada subclasse herdas as características da classe da qual foi derivada. Além das características herdadas, cada subclasse tem suas características particulares.

A.8.6. Métodos

Um método é a implementação de uma função dentro de um objeto. Os métodos determinam o comportamento que um objeto deve Ter quando receber determinada mensagem. Os métodos estão diretamente associados aos objetos de um tipo de objeto e são invocados pela referência do objeto.

A.8.7. Mensagens

Mensagens são enviadas a um objeto para que ele execute uma determinada tarefa. Uma mensagem é uma chamada direta a um determinado

método de um objeto. O método solicitado é executado, sendo que este pode acionar outros métodos e ainda retornar algum valor.

As mensagens caracterizam a comunicação entre objetos. Um objeto responde a uma mensagem executando o método correspondente.

A.8.8. Encapsulamento

O encapsulamento (também chamado de ocultamento de informações) consiste na separação dos aspectos externos de um objeto, acessíveis por outros objetos, dos detalhes internos da implementação daquele objeto, que ficam ocultos dos demais objetos. O encapsulamento impede que um programa se torne tão interdependente que uma pequena modificação possa causar grandes efeitos de propagação.

A.8.9. Abstração

A abstração consiste na concentração nos aspectos essenciais, próprios, de uma entidade e em ignorar suas propriedades acidentais. No implementação de software, isso significa concentrar-se no que um objeto é e faz, antes de decidir como ele deve ser implementado. O uso da abstração preserva a liberdade de se tomar decisões evitando, tanto quanto possível, comprometimentos prematuros com detalhes.

A.9. Construção Computacional do Cromossomo

Para a representação do cromossomo de forma computacional, foi utilizada uma modelagem orientada a objeto. Foram criadas classes para representar alguns objetos dentro de Algoritmos Genéticos. Como várias gerações se fazem necessárias, uma lista de gerações deve ser criada, sendo que cada posição desta lista será um objeto do tipo geração.

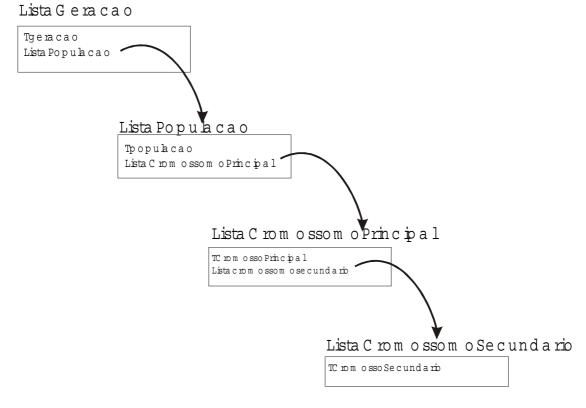
- As classes utilizadas na implementação do modelo foram:
- Classe Geração

- Classe População
- Classe Cromossomo Principal
- Classe Cromossomo Secundário
- Classe List

Uma descrição mais detalhada das classes é apresentada no A.10. Definição das Classes.

Para que haja uma ligação entre as representações, e para manter a integridade do problema, é necessário um encadeamento das classes, como representado na Figura A.2.

Figura A. 2 - Encadeamento dos Objetos



A.10. Definição das Classes

Cada classe será representada da seguinte forma:

- Nome da Classe: O nome de como o tipo do objeto é designado na implementação;
- Propriedades: Características da classe;
- Métodos Privativos: Operações definidas para a classe que podem somente ser acessadas dentro da classe;
- Métodos Públicos: Operações definidas para a classe que podem acessadas em qualquer lugar;

A.10.1. Classe Geração

A classe Geração tem como função representar as várias gerações que irão ser criadas a cada iteração.

Nome da Classe:

TGeracao

Propriedades:

- Fitness: soma de todas as avaliações dos indivíduos.
- ListaPopulação: mantém uma lista de objetos do tipo população;
- Máximo: maior valor obtido na avaliação dos indivíduos da população;
- Média: média das avaliações de todos os indivíduos da população;
- Mínimo: menor valor obtido na avaliação dos indivíduos da população.

Métodos Privativos:

- Elitizar: realiza a elitização dos indivíduos de uma população, a partir de parâmetros;
- JogarMoeda: utilizado para decidir se um operador será executado, ou não, simula a roleta;
- Selecao: seleciona um indivíduo na lista da população a ser utilizado na geração da nova população;
- TransferePopulacao: utilizado para criar uma copia da população, afim de não perder nenhum indivíduo.

- AvaliarGeracao: executa a avaliação de cada indivíduo da lista de População, os métodos de avaliação são implementados no objeto população;
- Create: cria um novo objeto do tipo Geração;
- Destroy, destruir um objeto do tipo Geração;
- Estatística, gera as informações para preencher as características de uma geração;
- EsvaziaListaPopulacao, limpa a lista de população dos indivíduos;

- GerarNovaPopulacao, gera a nova população utilizando os operadores de cada indivíduo da população, sem feitos em função de parâmetros específicos;
- GerarPopulacaoInicial, gera a população inicial da geração;
- Tamanho, conta o número indivíduos na lista de população.

A.10.2. Classe População

A classe População é o tipo que compõe cada indivíduo da lista de população da classe geração. Ele tem como função manter uma lista do Cromossomo Principal.

Nome da Classe:

TPopulacao

Propriedades:

- Fitness1, recebe o valor da avaliação 1 utilizando o critério de choque de horário neste indivíduo desta população;
- Fitness2, recebe o valor da avaliação 2 utilizando o critério de choque de recurso neste indivíduo desta população;
- ListaCromossomoPrincipal, mantém uma lista de objetos do tipo Cromossomo Principal.

Métodos Privativos:

- Avaliacao1, executa a avaliação 1 na lista do cromossomo principal;
- Avaliacao2, executa a avaliação 2 na lista do cromossomo principal;
- DescarregaListaAvaliacao1, utilizada para limpar a lista de avaliação do tipo 1;
- DescarregaListaAvaliacao2, utilizada para limpar a lista de avaliação do tipo 2;
- ExisteListaAvaliacao1, utilizado para verificar se um indivíduo existem em uma lista do tipo da avaliação 1;

- ExisteListaAvaliacao2, utilizado para verificar se um indivíduo existem em uma lista do tipo da avaliação 2;
- IncluiListaAvaliacao1, utilizada para incluir elementos na lista de avaliação 1;
- IncluiListaAvaliacao2, utilizada para incluir elementos na lista de avaliação 2;
- JogarMoeda, utilizado para decidir se o operador de cruzamento ou mutação será executado, ou não, simula a roleta;
- SomaListaAvaliacao1, utilizado para fazer o somatório das ocorrências na lista de avaliação1;
- SomaListaAvaliacao2, utilizado para fazer o somatório das ocorrências na lista de avaliação2;
- TrocamutacaoPrincipal; utilizado para realizar a troca de informações na mutação da estrutura principal.

- Avaliacao; realiza as duas operações de avaliação 1 e 2 simultaneamente;
- Create, cria um novo objeto do tipo população;
- CrossoverPrincipal, realiza a operação de cruzamento entre duas lista de cromossomo principal, utilizando o operador de cruzamento pmx com ponto de corte;
- CrossoverPrincipalPmx, realiza a operação de cruzamento entre duas lista de cromossomo principal, utilizando o operador de cruzamento pmx sem o ponto de corte;
- Destroy, destruir um objeto do tipo população;
- EsvaziaListaCromossomoPrincipal, utilizado para limpar a lista de indivíduos do cromossomo principal;
- MutacaoCromossoPrincipal, realiza a operação de mutação, trocando as informações de dois pontos selecionados aleatoriamente na lista do cromossomo principal;
- Tamanho, retorna o tamanho da lista de cromossomo principal;

 TransfereCromossomoPrincipal, utilizado para criar uma copia da lista do cromossomo principal, afim de não perder nenhum indivíduo.

A.10.3. Classe Cromossomo Principal

A classe Cromossomo Principal é o que representa um curso dentro de um turno, referente a um semestre curricular;

Nome da Classe:

TcromossomoPrincipal;

Propriedades:

- Codigo Campus, armazena o código do campus;
- Codigo Curso, armazena o código do curso;
- Codigo Turno, armazena o código do turno desta turma;
- ListaCromossomoSecundário, mantém a lista de disciplinas para este curso, turno e semestre curricular;
- Numero_Semestre_Curricular, armazena o número do semestre curricular.

Métodos Privativos:

- JogarMoeda, utilizado para decidir se o operador de cruzamento ou mutação será executado, ou não, simula a roleta;
- TrocamutacaoSecundario; utilizado para realizar a troca de informações na mutação da estrutura secundária.

- Create, cria um novo objeto do tipo Cromossomo Principal;
- CrossoverSecundario, realiza a operação de cruzamento entre duas lista de cromossomo secundário, utilizando o operador de cruzamento PMX com ponto de corte;

- CrossoverSecundarioPmx, realiza a operação de cruzamento entre duas lista de cromossomo secundário, utilizando o operador de cruzamento pmx sem o ponto de corte;
- Destroy, destruir um objeto do tipo Cromossomo Principal;
- EsvaziaListaCromossomoSecundario, utilizado para limpar a lista de indivíduos do cromossomo secundário;
- MutacaoCromossoSecundario, realiza a operação de mutação, trocando as informações de dois pontos selecionados aleatoriamente na lista do cromossomo secundário;
- Tamanho, retorno o número de disciplinas na lista de cromossomo secundário;
- TransfereCromossomoSecundario, utilizado para criar uma copia da lista do cromossomo secundário, afim de não perder nenhum indivíduo.

A.10.4. Classe Cromossomo Secundário

A classe Cromossomo Secundário é o que representa cada turma no universo da instituição;

Nome da Classe:

TcromossomoSecundario;

Propriedades:

- Codigo Disciplina, armazena o código da disciplina;
- Codigo Grupo Disciplina, armazena o código do grupo da disciplina;
- Codigo_Horario, armazena o horário desta disciplina.

- Create, criar um novo objeto do tipo Cromossomo Secundário.
- Destroy, destruir um objeto do tipo Cromossomo Secundário.

A.10.5. Classe List

A classe Lista é usada para manter listas de objetos. A propriedade List é uma lista de ponteiros para todos os objetos da lista. Esta foi usada para manter lista dos objetos de gerações, população, estrutura primária e secundária.

Nome da Classe:

TList;

Propriedades:

- Capacity, especifica o tamanho da memória necessária para manter a lista de objetos;
- Count, indica o número de objetos na lista;
- Items, específica um objeto da lista de objetos através de um índice.

Métodos:

- Add, insere um novo objeto no final da lista;
- Clear, apaga todos os objetos da lista;
- Create, criar um novo objeto do tipo Tlist;
- Delete, apaga um objeto de uma posição específica na lista;
- Destroy, destrói um objeto do tipo Tlist;
- Exchange, troca de lugar dois objetos da lista, através da especificação de dois índice;
- Pack, apaga da lista de objetos as entradas vazias.

A.11. Fluxo do Algoritmo Genético

Abaixo é apresentado o fluxo básico do algoritmo genético do modelo.

Criar a Lista de Gerações Gerar a População Inicial a partir dos Dados Avaliar a População da Geração Atual Gerar as Estatísticas da Geração Atual Adicionar a Nova Geração a Lista de Gerações Repita

Incrementar a Quantidade de Gerações
Gerar uma Nova Geração
Adicionar a Nova Geração a Lista de Gerações
Esvaziar a Geração Anterior
Avaliar a População da Geração Atual
Gerar as Estatísticas da Geração Atual
Até que a Quantidade de Gerações seja igual à quantidade desejada

B. ANEXO - AMOSTRA DE DADOS

B.1. Grade Horária Inicial

Campus: 1	/Turno: 4 /Curso:	AGR /Semestre: HORARIO			
	SEGUNDA	TERCA	QUARTA		SEXTA
1 - 4		QUÍMICA AGRÍC AGRONOMIA	INTRODUÇÃO à	BIOLOGIA GERA	
		Turno: 4 /Curso			
	SEGUNDA	TERCA		QUINTA	SEXTA
1 - 4	BIOQUÍMICA AGRONOMIA ANATOMIA E FI AGRONOMIA	BOTÂNICA ECON	INTRODUÇÃO À QUIMICA		ANATOMIA E F AGRONOMIA
		Turno: 4 /Curso			
	SEGUNDA	TERCA			SEXTA
1 - 4		PROCESSAMENTO INFORMATICA			
	SEGUNDA		QUARTA	QUINTA	SEXTA
 1 - 4	SEGUNDA AGROMETEOROLO	TERCA	QUARTA F1SICA	QUINTA	SEXTA
- 		EXPERIMENTAÇÃ AGRONOMIA			
		Turno: 4 /Curso			
	SEGUNDA	HORARIO TERCA	QUARTA	QUINTA	SEXTA
1 - 4 -	AGROBIOTECNOL AGRONOMIA	FITOSSANIDADE AGRONOMIA	BROMATOLOGIA AGRONOMIA MICROBIOLOGIA AGRONOMIA	ECONOMIA AGRÍ AGRONOMIA	
	-	Turno: 4 /Curso			
	SEGUNDA	TERCA	QUARTA		SEXTA
1 - 4	AGRONOMIA	NUTRIÇÃO ANIM AGRONOMIA			
1 - 4	MECANIZAÇÃO A				
1 - 4	MECANIZAÇÃO A TOPOGRAFIA		AGRONOMIA		
1 - 4	TOPOGRAFÍA Campus: 1 /		: AGR /Semestre		

1 - 4 1 - 4	ADMINISTRAÇÃO AGRONOMIA HORTICULTURA AGRONOMIA	IRRIGAÇÃO E D AGRONOMIA	ZOOTECNIA I AGRONOMIA	LAVOURAS ECON AGRONOMIA TECNOLOGIA DE AGRONOMIA	
		Turno: 4 /Curso			
	SEGUNDA	TERCA	QUARTA	QUINTA	SEXTA
1 - 4	ZOOTECNIA II AGRONOMIA	AGRONOMIA RECURSOS NATU	COMERCIALIZAÇ AGRONOMIA MANEJO E CONS AGRONOMIA	SILVICULTURA AGRONOMIA	
		Turno: 4 /Curso			
	SEGUNDA	HORARIO TERCA	QUARTA	QUINTA	SEXTA
1 - 4		CONSTRUÇÕES R AGRONOMIA		ECOLOGIA E DE AGRONOMIA	PROJETOS AGRO AGRONOMIA
		Turno: 4 /Curso			
	SEGUNDA	TERCA		QUINTA	SEXTA
-		ESTÁGIO TÉCNI AGRONOMIA		DISCIPLINAS O	TRÊS PROJETOS MATEMATICA
		Turno: 5 /Curso			
	SEGUNDA	HORARIO TERCA	QUARTA	QUINTA	SEXTA
1 - 4	LETRAS	FILOSOFIA SOC HUMANAS GEOMETRIA APL	ARQUITETURA	INICIAÇÃO À A ARQUITETURA	
	ARQUITETURA		DESENHO		
	-	Turno: 5 /Curso			
	SEGUNDA	TERCA	QUARTA	QUINTA	SEXTA
1 - 4	ARQUITETURA	TEORIA DA ARQ ARQUITETURA	FISICA	LETRAS	SEMINÁRIO DE HUMANAS
1 - 4		MATEMÁTICA PA MATEMATICA		ARQUITETURA	
		Turno: 5 /Curso	: ARQ /Semestre	: 3	-
	SEGUNDA	TERCA	QUARTA	QUINTA	SEXTA
1 - 4		PROJETO ARQUI	HABITABILIDAD	MATERIAIS DE	EXPRESSÃO GRÁ
1 - 4	TOPOGRAFIA AP	HISTÓRIA DA A ARQUITETURA	ORGANIZAÇÃO D ARQUITETURA		
	Campus: 1 /'	Turno: 5 /Curso			
		TERCA	QUARTA	QUINTA	SEXTA
1 - 4	PROJETO DE PA ARQUITETURA	HISTÓRIA DA A ARQUITETURA PROJETO ARQUI	HABITABILIDAD ARQUITETURA	SISTEMAS CONS ARQUITETURA COMPUTAÇÃO GR	SISTEMAS DE C

		Turno: 5 /Curso			
	SEGUNDA	HORARIO TERCA	QUARTA	QUINTA	
1 - 4	ARQUITETURA	COMPUTAÇÃO GR ARQUITETURA	PROJETO ARQUI ARQUITETURA	ARQUITETURA	
	SISTEMAS CONS ARQUITETURA		ARQUITETURA	ESTRUTURAS II ENGENHARIA	
		Turno: 5 /Curso			
	SEGUNDA	TERCA	QUARTA	QUINTA	SEXTA
1 - 4		PROJETO DE UR ARQUITETURA			
	ARQUITETURA			ARQUITETURA	
		Turno: 5 /Curso			
	SEGUNDA	TERCA	QUARTA	QUINTA	SEXTA
1 - 4		ANÁLISE CRÍTI ARQUITETURA			ESTÁGIO EM AR ARQUITETURA
	ARQUITETURA				
		Turno: 5 /Curso			
		HORARIO TERCA	QUARTA		SEXTA
1 - 4	ARQUITETURA	PLANEJAMENTO ARQUITETURA			
1 - 4	ESTÁGIO EM AR ARQUITETURA				
	-	Turno: 5 /Curso			
	SEGUNDA	TERCA	QUARTA		SEXTA
1 - 4	TRABALHO DE C ARQUITETURA				
		Turno: 5 /Curso		: 10	
	SEGUNDA	TERCA	QUARTA		SEXTA
1 - 4	TRABALHO DE C ARQUITETURA				
	Campus: 1 /	Turno: 1 /Curso	: CCP /Semestre	: 1	
		TERCA	QUARTA	QUINTA	SEXTA
1 - 4		METODOLOGIA C LETRAS		LETRAS	
		Turno: 1 /Curso			
		TERCA	QUARTA	QUINTA	SEXTA
	ESTATÍSTICA I ESTATISTICA	COMPUTAÇÃO	INGLÊS TÉCNIC LETRAS	TÉCNICAS DE P COMPUTAÇÃO	ÁLGEBRA LINEA MATEMATICA

	SEGUNDA	HORARIO TERCA		QUINTA	SEXTA
1 - 4	SISTEMAS OPER COMPUTAÇÃO	INGLÊS TÉCNIC LETRAS	FILOSOFIA I HUMANAS	TéCNICAS DE P COMPUTAÇÃO	CáLCULO I MATEMATICA
	Campus: 1 /	Turno: 1 /Curso	: CCP /Semestre	: 4	
	SEGUNDA	HORARIO TERCA		QUINTA	SEXTA
1 - 4		TéCNICAS DE P COMPUTAÇÃO			
		Turno: 1 /Curso			
	SEGUNDA	TERCA	QUARTA	QUINTA	SEXTA
1 - 4	INTRODUÇÃO à	ESTRUTURA DE MATEMATICA	CáLCULO NUMÉR	REDE DE COMPU	
		Turno: 1 /Curso HORARIO			
	SEGUNDA	TERCA		QUINTA	SEXTA
1 - 4		COMPILADORES COMPUTAÇÃO	BANCO DE DADO		MATEMÁTICA FI MATEMATICA
		Turno: 1 /Curso			
		HORARIO TERCA		QUINTA	SEXTA
1 - 4		ANÁLISE E PRO COMPUTAÇÃO	LABORATÓRIO D		•
		Turno: 1 /Curso			
		HORARIO TERCA		QUINTA	SEXTA
1 - 4		ANÁLISE E PRO COMPUTAÇÃO			
	-	Turno: 1 /Curso		: 9	
	SEGUNDA	HORARIO TERCA	QUARTA	QUINTA	SEXTA
1 - 4	ADMINISTRAÇÃO COMPUTAÇÃO	INTELIGÊNCIA COMPUTAÇÃO	SOCIOLOGIA HUMANAS	PROJETO EM CI COMPUTAÇÃO	OPTATIVA I
		Turno: 1 /Curso	: CCP /Semestre	: 10	
		TERCA			
1 - 4	AUDITORIA DE COMPUTAÇÃO				
		Turno: 2 /Curso	: CCP /Semestre	: 1	
		TERCA	OUARTA	OUTNTA	SEXTA
1 - 4		METODOLOGIA C	TéCNICAS DE P	MéTODOS COMPU	MATEMÁTICA BÁ
		urno: 2 /Curso:	CCP /Semestre:	2	
-	SEGUNDA		QUARTA		SEXTA

1 - 4	ESTATÍSTICA I ESTATISTICA	TéCNICAS DE P COMPUTAÇÃO	SISTEMAS OPER COMPUTAÇÃO	INGLÊS TÉCNIC LETRAS	ÁLGEBRA LINEA MATEMATICA
	Campus: 1 /	Turno: 2 /Curso		e: 3	
	SEGUNDA	TERCA	QUARTA	QUINTA	SEXTA
1 - 4	TéCNICAS DE P COMPUTAÇÃO	SISTEMAS OPER COMPUTAÇÃO	INGLÊS TÉCNIC LETRAS	FILOSOFIA I HUMANAS	CáLCULO I MATEMATICA
	-	Turno: 2 /Curso		e: 4	
	SEGUNDA	TERCA	QUARTA	QUINTA	SEXTA
1 - 4		ESTRUTURA DE COMPUTAÇÃO		ÁLGEBRA DE BO COMPUTAÇÃO	
		Turno: 2 /Curso		o: 5	
	SEGUNDA	TERCA	QUARTA	QUINTA	SEXTA
1 - 4	ESTRUTURA DE MATEMATICA	REDE DE COMPU COMPUTAÇÃO	INTRODUÇÃO à COMPUTAÇÃO	CáLCULO NUMÉR MATEMATICA	
	-	Turno: 2 /Curso		e: 6	
	SEGUNDA	TERCA	QUARTA	QUINTA	SEXTA
1 - 4		COMPILADORES COMPUTAÇÃO		BANCO DE DADO COMPUTAÇÃO	
		Turno: 2 /Curso			
	SEGUNDA	TERCA	QUARTA	QUINTA	SEXTA
1 - 4		ANÁLISE E PRO COMPUTAÇÃO			PROGRAMAÇÃO L COMPUTAÇÃO
		Turno: 2 /Curso			
	SEGUNDA	TERCA	QUARTA	QUINTA	SEXTA
1 - 4		ENGENHARIA DE COMPUTAÇÃO			
	Campus: 1 /	Turno: 2 /Curso			
	SEGUNDA	TERCA	QUARTA	QUINTA	SEXTA
1 - 4	PROJETO EM CI	ADMINISTRAÇÃO COMPUTAÇÃO	INTELIGÊNCIA COMPUTAÇÃO	SOCIOLOGIA HUMANAS	OPTATIVA I
		Turno: 2 /Curso	: CCP /Semestre	e: 10	
	SEGUNDA	TERCA	QUARTA	QUINTA	SEXTA
1 - 4	PROJETO EM CI	ORGANIZAÇÃO, HUMANAS	AUDITORIA DE COMPUTAÇÃO	O PROFISSIONA COMPUTAÇÃO	OPTATIVA II
		Turno: 3 /Curso	: CCP /Semestre	e: 1	
		TERCA			SEXTA
1 - 4	LÍNGUA PORTUG			METODOLOGIA C	MATEMÁTICA Bá

	LETRAS	INFORMATICA	COMPUTAÇÃO	LETRAS	MATEMATICA
	Campus: 1 /	Turno: 3 /Curso	: CCP /Semestre	: 2	
	SEGUNDA	HORARIO TERCA	QUARTA	QUINTA	SEXTA
1 - 4	TéCNICAS DE P COMPUTAÇÃO	ESTATÍSTICA I ESTATISTICA	SISTEMAS OPER COMPUTAÇÃO	INGLÊS TÉCNIC LETRAS	ÁLGEBRA LINEA MATEMATICA
	Campus: 1 /	Turno: 3 /Curso	: CCP /Semestre	: 3	
	SEGUNDA		QUARTA	QUINTA	
1 - 4	TéCNICAS DE P	SISTEMAS OPER COMPUTAÇÃO	INGLÊS TÉCNIC	FILOSOFIA I	
	Campus: 1 /	Turno: 3 /Curso	: CCP /Semestre	: 4	
	SEGUNDA		QUARTA	QUINTA	SEXTA
1 - 4	TéCNICAS DE P	ESTRUTURA DE COMPUTAÇÃO	ÁLGEBRA DE BO	REDE DE COMPU	CáLCULO II
	Campus: 1 /	Turno: 3 /Curso	: CCP /Semestre	: 5	
	SEGUNDA	TERCA	QUARTA	QUINTA	SEXTA
1 - 4	INTRODUÇÃO à	REDE DE COMPU COMPUTAÇÃO	CáLCULO NUMÉR	ESTRUTURA DE	TéCNICAS DE P
		Turno: 3 /Curso			
		TERCA	QUARTA	QUINTA	SEXTA
1 - 4	BANCO DE DADO COMPUTAÇÃO	COMPILADORES COMPUTAÇÃO	ELETRÔNICA E COMPUTAÇÃO	TEORIA DE GRA COMPUTAÇÃO	MATEMÁTICA FI MATEMATICA
		Turno: 3 /Curso HORARIO			
		TERCA	QUARTA	QUINTA	SEXTA
1 - 4	BANCO DE DADO COMPUTAÇÃO	LABORATÓRIO D COMPUTAÇÃO	COMPILADORES COMPUTAÇÃO	ANÁLISE E PRO COMPUTAÇÃO	PROGRAMAÇÃO L COMPUTAÇÃO
	Campus: 1 /	Turno: 3 /Curso	: CCP /Semestre	: 8	
		TERCA			
1 - 4		AROUITETURA D	ENGENHARIA DE	ANÁLISE DE AL	SIMULAÇÃO DE
		Turno: 3 /Curso	: CCP /Semestre	: 9	
		TERCA			
1 - 4	PROJETO EM CI COMPUTAÇÃO	INTELIGÊNCIA COMPUTAÇÃO	SOCIOLOGIA HUMANAS	ADMINISTRAÇÃO COMPUTAÇÃO	OPTATIVA I
		Turno: 3 /Curso	: CCP /Semestre	: 10	
		TERCA			
1 - 4	PROJETO EM CI COMPUTAÇÃO				

	-	Turno: 6 /Curso			
	SEGUNDA	TERCA		QUINTA	SEXTA
1 - 4 1 - 4 1 - 4	INTRODUÇÃO à	ÁLGEBRA LINEA MATEMATICA GEOMETRIA DES TOPOGRAFIA	INFORMATICA FÍSICA I		METODOLOGIA C LETRAS
	Campus. 1 /	Turno: 6 /Curso	· FCV /Samastra	. 2	
		TERCA			SEXTA
1 - 4	DESENHO TÉCNI ENGENHARIA		QUÍMICA GERAL QUIMICA GEOLOGIA GEOLOGIA CÁLCULO II MATEMATICA		ÁLGEBRA LINEA MATEMATICA
	-	Turno: 6 /Curso			
	SEGUNDA	HORARIO TERCA	QUARTA	QUINTA	SEXTA
1 - 4	MATEMATICA TRANSPORTES I	CáLCULO VETOR MATEMATICA DESENHO ARQUI INFORMATICA	ENGENHARIA PROBABILIDADE	MECÂNICA I ENGENHARIA	SEMINÁRIO DE HUMANAS
		Turno: 6 /Curso	: ECV /Semestre	: 4	
				QUINTA	SEXTA
1 - 4	MATERIAIS DE ENGENHARIA	LÍNGUA PORTUG		RESISTÊNCIA D ENGENHARIA	
	Campus: 1 /	Turno: 6 /Curso	: ECV /Semestre	·· 5	
	-	HORARIO		QUINTA	SEXTA
1 - 4		TEORIA DAS ES ENGENHARIA	CONSTRUÇÃO CI ENGENHARIA	CIÊNCIAS DO A	FENÔMENOS DE ENGENHARIA FÍSICA III FISICA
	-	Turno: 6 /Curso			
		TERCA	QUARTA	QUINTA	SEXTA
1 - 4 1 - 4		SEMINÁRIO DE HUMANAS	HIDRÁULICA GE	MECâNICA DOS ENGENHARIA	CONSTRUÇÃO CI ENGENHARIA
		Turno: 6 /Curso		:: 7	
	SEGUNDA	HORARIO TERCA	QUARTA		SEXTA
1 - 4	MECâNICA DOS	ESTRUTURAS DE	INTRODUÇÃO AO	DESENHO ESTRU	PSICOLOGIA SO

-	ENGENHARIA	ENGENHARIA INSTALAÇÕES H ENGENHARIA	ARQUITETURA		HUMANAS CONSTRUÇÃO CI ENGENHARIA
		Turno: 6 /Curso			
	SEGUNDA	TERCA	QUARTA		SEXTA
1 - 4	INSTALAÇÕES C	FUNDAÇÕES ENGENHARIA INSTALAÇÕES E ENGENHARIA	INTRODUÇÃO À HUMANAS ESTRUTURAS DE	ENGENHARIA	SOCIOLOGIA HUMANAS PROJETOS I DESENHO
		Turno: 6 /Curso			
	SEGUNDA	HORARIO TERCA	QUARTA	QUINTA	SEXTA
1 - 4 1 - 4	FILOSOFIA SOC	ESTRUTURAS ME ENGENHARIA PROJETOS II		•	
1 - 4	OPIAIIVA I				
		Turno: 6 /Curso			
		TERCA	QUARTA	QUINTA	SEXTA
1 - 4	ADMINISTRAÇÃO	PROJETOS III DESENHO OPTATIVA II	ÉTICA	ENGENHARIA EC	
	Campus: 1 /	Turno: 3 /Curso			
	SEGUNDA	TERCA	~	QUINTA	SEXTA
1 - 4	QUIMICA	MéTODOS COMPU INFORMATICA	LETRAS	MATEMATICA	
		Turno: 3 /Curso			
	SEGUNDA	HORARIO TERCA			SEXTA
1 - 4	FILOSOFIA DA	QUÍMICA ANALÍ QUIMICA	QUÍMICA INORG	QUÍMICA ORGÂN	CáLCULO II
	Campus: 1 /	Turno: 3 /Curso			
		TERCA	QUARTA	QUINTA	SEXTA
1 - 4	QUÍMICA ANALÍ	QUÍMICA ORGÂN QUIMICA	FÍSICO-QUÍMIC QUIMICA	MATEMATICA	
	Campus: 1 /	Turno: 3 /Curso	: EQM /Semestre	: 4	
	SEGUNDA		QUARTA		SEXTA
1 - 4		EQUAÇÕES DIFE ENGENHARIA	HUMANAS	FISICA	MATERIAIS E C QUIMICA
		Turno: 3 /Curso			
		TERCA			SEXTA
1 - 4	BALANÇOS DE M				

	QUIMICA	MATEMATICA	SEGURANÇA	FISICA	FISICA
		Turno: 3 /Curso			
	SEGUNDA	TERCA	QUARTA	QUINTA	SEXTA
1 - 4	MECâNICA I ENGENHARIA	GERENCIAMENTO ENGENHARIA	CáLCULO NUMÉR MATEMATICA		ENGENHARIA BI ENGENHARIA
		Turno: 3 /Curso			
	SEGUNDA	TERCA	QUARTA	QUINTA	SEXTA
1 - 4		SOCIOLOGIA IN ENGENHARIA		ADMINISTRAÇÃO ENGENHARIA	
		Turno: 3 /Curso			
	SEGUNDA	TERCA	QUARTA	QUINTA	SEXTA
1 - 4		ANÁLISE TÉCNI ENGENHARIA		,	OPERAÇÕES UNI QUIMICA
	=	Turno: 3 /Curso			
	SEGUNDA	TERCA	QUARTA	QUINTA	SEXTA
1 - 4	ENGENHARIA AM ENGENHARIA	CONTROLE DE P ENGENHARIA			
	-	Turno: 3 /Curso		: 10	
	SEGUNDA	TERCA	QUARTA	QUINTA	SEXTA
1 - 4	OPERAÇÕES UNI QUIMICA	LABORATÓRIO D QUIMICA	ANÁLISE, SIMU ENGENHARIA		PROCESSOS E I ENGENHARIA
	=	Turno: 3 /Curso		: 1	
	SEGUNDA	TERCA		QUINTA	SEXTA
1 - 4		METODOLOGIA C LETRAS			
	Campus: 1 /	Turno: 3 /Curso	: LCQ /Semestre	: 2	
	SEGUNDA		QUARTA	QUINTA	SEXTA
	ESTATÍSTICA	CáLCULO I MATEMATICA	QUÍMICA INORG QUIMICA	QUÍMICA ANALÍ	QUÍMICA INORG QUIMICA
		Turno: 3 /Curso	: LCQ /Semestre	: 3	
	SEGUNDA		QUARTA	QUINTA	SEXTA
	QUÍMICA ORGÂN	CáLCULO II MATEMATICA	QUÍMICA ANALÍ QUIMICA	FÍSICA I	MINERALOGIA QUIMICA
		Turno: 3 /Curso	: LCQ /Semestre	: 4	
	SEGUNDA		QUARTA	QUINTA	SEXTA
1 - 4	QUÍMICA ANALÍ QUIMICA	OPTATIVA	QUÍMICA ORGÂN QUIMICA	FÍSICA II FISICA	QUÍMICA ORGÂN QUIMICA
		-			

	Campus: 1 /	Turno: 3 /Curso			
	SEGUNDA	TERCA	QUARTA	QUINTA	SEXTA
1 - 4	FISICA	FÍSICO-QUÍMIC QUIMICA	QUÍMICA ORGÂN QUIMICA	PSICOLOGIA DA HUMANAS	QUÍMICA ORGÂN QUIMICA
	Campus: 1 /	Turno: 3 /Curso			
	SEGUNDA	TERCA	QUARTA	QUINTA	SEXTA
1 - 4	ANÁLISE INSTR QUIMICA	PSICOLOGIA DA HUMANAS	SEMINÁRIO DE HUMANAS		FÍSICO-QUÍMIC QUIMICA
	Campus: 1 /	Turno: 3 /Curso			
	SEGUNDA		QUARTA	QUINTA	SEXTA
1 - 4	FÍSICO-QUÍMIC QUIMICA	ANÁLISE INSTR QUIMICA	ÉTICA E LEGIS HUMANAS	DTD/DT03	FÍSICO-QUÍMIC QUIMICA
		Turno: 3 /Curso			
	SEGUNDA	TERCA	QUARTA		SEXTA
1 - 4	HUMANAS	CIÊNCIAS DO A QUIMICA	EVOLUÇÃO DA Q	INSTRUMENTAÇÃ QUIMICA	ESTRUTURA E F HUMANAS
		Turno: 3 /Curso			
	SEGUNDA		QUARTA	QUINTA	SEXTA
-		ESTÁGIO SUPER HUMANAS		ESTÁGIO SUPER HUMANAS	
	Campus: 1 /	Turno: 3 /Curso	: LCO /Semestre	: 10	
	SEGUNDA	HORARIO	QUARTA	QUINTA	SEXTA
-				ESTRUTURA E F	
		Turno: 5 /Curso			
	SEGUNDA	TERCA	QUARTA	QUINTA	SEXTA
1 - 4	MéTODOS COMPU INFORMATICA	QUÍMICA GERAL QUIMICA	METODOLOGIA C LETRAS	ÁLGEBRA LINEA MATEMATICA MATEMÁTICA BÁ MATEMATICA	
	-	Turno: 5 /Curso	: QUI /Semestre	·: 2	
	SEGUNDA	TERCA	QUARTA	QUINTA	SEXTA
1 - 4	CÁLCULO I MATEMATICA QUÍMICA INORG QUIMICA	QUÍMICA ORGÂN QUÍMICA QUÍMICA INORG		FILOSOFIA SOC HUMANAS SOCIOLOGIA AP HUMANAS	FÍSICA I
	SEGUNDA				
1 - 4	QUÍMICA ORGÂN	QUIMICA ANALI		PSICOLOGIA AP	ribiCA II

1 - 4	QUIMICA QUÍMICA ORGÂN QUIMICA			HUMANAS ESTATÍSTICA ESTATISTICA	FISICA
		Turno: 5 /Curso		: 4	
	SEGUNDA	TERCA	QUARTA	QUINTA	SEXTA
1 - 4	CÁLCULO NUMÉR MATEMATICA QUÍMICA ORGÂN QUIMICA				
		Turno: 5 /Curso			
	SEGUNDA	TERCA	QUARTA	QUINTA	SEXTA
1 - 4		FÍSICO-QUÍMIC QUIMICA		MINERALOGIA	QUÍMICA ORGÂN QUIMICA
		Turno: 5 /Curso			
	SEGUNDA	HORARIO TERCA	QUARTA	QUINTA	SEXTA
1 - 4	QUIMICA	FÍSICO-QUÍMIC QUIMICA		QUÍMICA INDUS QUIMICA	
1 - 4	FÍSICO-QUÍMIC QUIMICA				
		Turno: 5 /Curso			
	SEGUNDA	TERCA	QUARTA	QUINTA	SEXTA
1 - 4	QUIMICA QUÍMICA INDUS	ORGANIZAÇÃO, HUMANAS SEMINÁRIO DE HUMANAS	HUMANAS		QUÍMICA INDUS QUIMICA
		Turno: 5 /Curso			
		TERCA		QUINTA	SEXTA
1 - 4	ENGENHARIA	CIÊNCIAS DO A QUIMICA			
1 - 4	PROCESSAMENTO QUIMICA				
	Horária Fina				
		AGR /Semestre:			
		TERCA			
1 - 4	INTRODUÇÃO À AGRONOMIA MATEMÁTICA AP AGRONOMIA			QUÍMICA AGRÍC AGRONOMIA	BIOLOGIA GERA QUIMICA
		Turno: 4 /Curso	: AGR /Semestre	: 2	
	SEGUNDA	HORARIO TERCA	QUARTA	QUINTA	SEXTA
1 - 4	BOTÂNICA ECON	ANATOMIA E FI AGRONOMIA	INTRODUÇÃO à		DESENHO TÉCNI

-				BIOQUÍMICA AGRONOMIA	
		Turno: 2 /Curso			
	SEGUNDA		QUARTA	QUINTA	SEXTA
- 4		TéCNICAS DE P COMPUTAÇÃO			ÁLGEBRA LINEA MATEMATICA
	-	Turno: 4 /Curso			
	SEGUNDA	TERCA	QUARTA	QUINTA	SEXTA
- 4	EXPERIMENTAÇÃ AGRONOMIA FÍSICA	AGROMETEOROLO	ECONOMIA AGRÍ	ENTOMOLOGIA (ZOOTECNIA GER
	DESENHO				
	Campus: 1 /	Turno: 4 /Curso	: AGR /Semestre	o: 5	
	SEGUNDA	TERCA			SEXTA
- 4	MICROBIOLOGIA AGRONOMIA		AGRONOMIA		
		Turno: 3 /Curso			
	SEGUNDA		QUARTA	QUINTA	SEXTA
- 4	QUÍMICA ORGÂN	FÍSICA I FISICA	QUÍMICA ANALÍ	CáLCULO II	MINERALOGIA QUIMICA
		Turno: 5 /Curso			
		HORARIO TERCA			SEXTA
	SEGUNDA				
-	FILOSOFIA SOC HUMANAS	GEOMETRIA APL DESENHO	ARQUITETURA	MATEMÁTICA PA MATEMATICA	
-	FILOSOFIA SOC HUMANAS INICIAÇÃO à A	GEOMETRIA APL DESENHO LÍNGUA PORTUG	ARQUITETURA		
-	FILOSOFIA SOC HUMANAS INICIAÇÃO À A ARQUITETURA	GEOMETRIA APL DESENHO LÍNGUA PORTUG LETRAS	ARQUITETURA INTRODUÇÃO ÀS DESENHO	MATEMATICA	
-	FILOSOFIA SOC HUMANAS INICIAÇÃO À A ARQUITETURA Campus: 1 /	GEOMETRIA APL DESENHO Lingua PORTUG LETRAS Turno: 4 /Curso HORARIO	ARQUITETURA INTRODUÇÃO ÀS DESENHO	MATEMATICA	ARQUITETURA
- 4	FILOSOFIA SOC HUMANAS INICIAÇÃO À A ARQUITETURA Campus: 1 /	GEOMETRIA APL DESENHO LÍNGUA PORTUG LETRAS	ARQUITETURA INTRODUÇÃO ÀS DESENHO : AGR /Semestre QUARTA	MATEMATICA :: 8 QUINTA	ARQUITETURA
- 4 	FILOSOFIA SOC HUMANAS INICIAÇÃO À A ARQUITETURA Campus: 1 /	GEOMETRIA APL DESENHO LÍNGUA PORTUG LETRAS	ARQUITETURA INTRODUÇÃO ÀS DESENHO : AGR /Semestre QUARTA ZOOTECNIA II	MATEMATICA : 8 QUINTA COMERCIALIZAÇ AGRONOMIA SILVICULTURA	ARQUITETURA SEXTA MANEJO E CONS
- 4 	FILOSOFIA SOC HUMANAS INICIAÇÃO À A ARQUITETURA Campus: 1 / SEGUNDA RECURSOS NATU AGRONOMIA	GEOMETRIA APL DESENHO LÍNGUA PORTUG LETRAS	ARQUITETURA INTRODUÇÃO ÀS DESENHO : AGR /Semestre QUARTA ZOOTECNIA II AGRONOMIA HORTICULTURA AGRONOMIA : AGR /Semestre	MATEMATICA 2: 8 QUINTA COMERCIALIZAÇ AGRONOMIA SILVICULTURA AGRONOMIA	ARQUITETURA SEXTA MANEJO E CONS AGRONOMIA
- 4 	FILOSOFIA SOC HUMANAS INICIAÇÃO À A ARQUITETURA Campus: 1 / SEGUNDA RECURSOS NATU AGRONOMIA Campus: 1 / SEGUNDA: 1 /	GEOMETRIA APL DESENHO LÍNGUA PORTUG LETRAS	ARQUITETURA INTRODUÇÃO ÀS DESENHO : AGR /Semestre QUARTA ZOOTECNIA II AGRONOMIA HORTICULTURA AGRONOMIA : AGR /Semestre	MATEMATICA :: 8 QUINTA COMERCIALIZAÇ AGRONOMIA SILVICULTURA AGRONOMIA :: 9 QUINTA	ARQUITETURA SEXTA MANEJO E CONS AGRONOMIA
- 4 	FILOSOFIA SOC HUMANAS INICIAÇÃO À A ARQUITETURA Campus: 1 / SEGUNDA RECURSOS NATU AGRONOMIA Campus: 1 / SEGUNDA: 1 /	GEOMETRIA APL DESENHO LÍNGUA PORTUG LETRAS TURNO: 4 /CURSO HORARIO TERCA TURNO: 4 /CURSO HORARIO TERCA TURNO: 4 /CURSO HORARIO TERCA	ARQUITETURA INTRODUÇÃO ÀS DESENHO : AGR /Semestre QUARTA ZOOTECNIA II AGRONOMIA HORTICULTURA AGRONOMIA : AGR /Semestre	MATEMATICA :: 8 QUINTA COMERCIALIZAÇ AGRONOMIA SILVICULTURA AGRONOMIA :: 9 QUINTA EXTENSÃO RURA AGRONOMIA PSICULTURA	ARQUITETURA SEXTA MANEJO E CONS AGRONOMIA
- 4 - 	FILOSOFIA SOC HUMANAS INICIAÇÃO À A ARQUITETURA Campus: 1 / SEGUNDA RECURSOS NATU AGRONOMIA Campus: 1 / SEGUNDA PROJETOS AGRO AGRONOMIA	GEOMETRIA APL DESENHO LÍNGUA PORTUG LETRAS TURNO: 4 /CURSO HORARIO TERCA TURNO: 4 /CURSO HORARIO TERCA TURNO: 4 /CURSO HORARIO TERCA	ARQUITETURA INTRODUÇÃO ÀS DESENHO : AGR /Semestre QUARTA ZOOTECNIA II AGRONOMIA HORTICULTURA AGRONOMIA : AGR /Semestre QUARTA ECOLOGIA E DE AGRONOMIA CONSTRUÇÕES R AGRONOMIA : AGR /Semestre	MATEMATICA :: 8 QUINTA COMERCIALIZAÇ AGRONOMIA SILVICULTURA AGRONOMIA :: 9 QUINTA EXTENSÃO RURA AGRONOMIA PSICULTURA AGRONOMIA PSICULTURA AGRONOMIA	ARQUITETURA SEXTA MANEJO E CONS AGRONOMIA SEXTA SEXTA

1 - 4	TRÊS PROJETOS MATEMATICA			ESTÁGIO TÉCNI AGRONOMIA	DISCIPLINAS O
		Turno: 4 /Curso			
	SEGUNDA	HORARIO TERCA	QUARTA		SEXTA
1 - 4	ZOOTECNIA I AGRONOMIA IRRIGAÇÃO E D AGRONOMIA		LAVOURAS ECON	ADMINISTRAÇÃO AGRONOMIA	
		Turno: 5 /Curso			
	SEGUNDA	HORARIO TERCA	QUARTA	QUINTA	SEXTA
1 - 4	LETRAS FíSICA I	TEORIA DA ARQ ARQUITETURA EXPRESSÃO GRÁ DESENHO	HUMANAS MATEMÁTICA PA	GEOMETRIA APL	
	Campus: 1 /	 Turno: 5 /Curso	: ARO /Semestre	: 3	
		HORARIO			SEXTA
1 - 4 1 - 4		PROJETO ARQUI ARQUITETURA	TOPOGRAFIA AP	MATERIAIS DE ENGENHARIA	
	ARQUITETURA		ARQUITETURA		
		Turno: 5 /Curso			
	SEGUNDA	TERCA	QUARTA 	QUINTA	SEXTA
1 - 4	ARQUITETURA COMPUTAÇÃO GR	HISTÓRIA DA A ARQUITETURA HABITABILIDAD ARQUITETURA	ARQUITETURA PROJETO DE PA	ENGENHARIA PROJETO ARQUI	
	Campus: 1 /	Turno: 5 /Curso	: ARQ /Semestre	: 5	
	SEGUNDA	HORARIO TERCA		OUINTA	SEXTA
1 - 4	SISTEMAS CONS	HISTÓRIA DA A ARQUITETURA COMPUTAÇÃO GR ARQUITETURA	PROJETO DE UR	~	
	-	Turno: 5 /Curso			
		TERCA	QUARTA	QUINTA	
1 - 4	PROJETO ARQUI ARQUITETURA PROJETO DE UR	PATOLOGIA DAS ARQUITETURA ESTRUTURAS IV		MÉTODOS E TÉC ARQUITETURA REABILITAÇÃO	SISTEMAS DE C ARQUITETURA
	ARQUITETURA Campus: 1 /		: ARO /Semestre	ARQUITETURA : 7	
					SEXTA
1 - 4 1 - 4		ESTÁGIO EM AR			ANÁLISE CRÍTI
	ARQUITETURA				

	-	Turno: 5 /Curso		: 8	
	SEGUNDA	HORARIO TERCA	QUARTA	QUINTA	SEXTA
1 - 4	ANÁLISE CRÍTI ARQUITETURA PROJETO ARQUI ARQUITETURA		PLANEJAMENTO ARQUITETURA	SISTEMAS DE C ARQUITETURA	ESTÁGIO EM AR ARQUITETURA
		Turno: 5 /Curso			
	SEGUNDA	TERCA	QUARTA	QUINTA	SEXTA
-			TRABALHO DE C ARQUITETURA		
		Turno: 5 /Curso		: 10	
	SEGUNDA	HORARIO TERCA	QUARTA	QUINTA	SEXTA
-				TRABALHO DE C ARQUITETURA	
	-	Turno: 1 /Curso			
	SEGUNDA	TERCA	QUARTA	QUINTA	SEXTA
1 - 4	METODOLOGIA C LETRAS	MéTODOS COMPU INFORMATICA		LÍNGUA PORTUG LETRAS	MATEMÁTICA BÁ MATEMATICA
		Turno: 1 /Curso		: 2	
	SEGUNDA	TERCA	QUARTA	QUINTA	SEXTA
1 - 4	ESTATÍSTICA I ESTATISTICA	INGLÊS TÉCNIC LETRAS		TéCNICAS DE P COMPUTAÇÃO	
		Turno: 5 /Curso		: 2	
	SEGUNDA	HORARIO TERCA	QUARTA	QUINTA	SEXTA
1 - 4	QUÍMICA ORGÂN QUIMICA CÁLCULO I MATEMATICA	QUÍMICA INORG QUIMICA SOCIOLOGIA AP HUMANAS	FILOSOFIA SOC HUMANAS	FÍSICA I FISICA	QUÍMICA INORG QUIMICA
		Turno: 1 /Curso			
	SEGUNDA	TERCA		QUINTA	SEXTA
1 - 4	REDE DE COMPU COMPUTAÇÃO	TéCNICAS DE P COMPUTAÇÃO	ESTRUTURA DE COMPUTAÇÃO	ÁLGEBRA DE BO COMPUTAÇÃO	CáLCULO II MATEMATICA
		Turno: 1 /Curso	: CCP /Semestre	: 5	
		TERCA		QUINTA	SEXTA
1 - 4		REDE DE COMPU COMPUTAÇÃO			
	Campus: 1 /	Turno: 1 /Curso			
	SEGUNDA		QUARTA		SEXTA
1 - 4	COMPILADORES COMPUTAÇÃO	TEORIA DE GRA COMPUTAÇÃO	BANCO DE DADO COMPUTAÇÃO	ELETRÔNICA E COMPUTAÇÃO	MATEMÁTICA FI MATEMATICA

		 Turno: 1 /Curso HORARIO		·: 7	
	SEGUNDA	TERCA	QUARTA	QUINTA	SEXTA
1 - 4		COMPILADORES COMPUTAÇÃO		BANCO DE DADO COMPUTAÇÃO	
		Turno: 1 /Curso		e: 8	
	SEGUNDA	TERCA		QUINTA	SEXTA
1 - 4		ANÁLISE E PRO COMPUTAÇÃO			
	-	Turno: 1 /Curso			
	SEGUNDA	TERCA	QUARTA	QUINTA	SEXTA
1 - 4		INTELIGÊNCIA COMPUTAÇÃO		ADMINISTRAÇÃO COMPUTAÇÃO	OPTATIVA I
		Turno: 1 /Curso HORARIO			
	SEGUNDA	TERCA		QUINTA	SEXTA
1 - 4	O PROFISSIONA COMPUTAÇÃO	PROJETO EM CI COMPUTAÇÃO	ORGANIZAÇãO, HUMANAS	AUDITORIA DE COMPUTAÇÃO	OPTATIVA II
	Campus: 1 /	Turno: 2 /Curso	: CCP /Semestre	e: 1	
	SEGUNDA	TERCA	QUARTA	QUINTA	SEXTA
1 - 4		TéCNICAS DE P COMPUTAÇÃO			MATEMÁTICA BÉ MATEMATICA
		Turno: 4 /Curso			
	SEGUNDA	TERCA	QUARTA	QUINTA	SEXTA
1 - 4	ANATOMIA E FI AGRONOMIA	PROCESSAMENTO INFORMATICA	GENÉTICA E ME AGRONOMIA ESTATÍSTICA (ESTATISTICA	SOCIOLOGIA RU HUMANAS	
	Campus: 1 /	Turno: 2 /Curso	: CCP /Semestre	: 3	
	SEGUNDA				
1 - 4	FILOSOFIA I HUMANAS	INGLÊS TÉCNIC LETRAS	SISTEMAS OPER COMPUTAÇÃO	TéCNICAS DE P COMPUTAÇÃO	CáLCULO I MATEMATICA
	Campus: 1 /	Turno: 2 /Curso			
		TERCA			
1 - 4	ÁLGEBRA DE BO COMPUTAÇÃO	ESTRUTURA DE	TÉCNICAS DE P	REDE DE COMPU	CálCULO II
		TERCA			
1 - 4	REDE DE COMPU COMPUTAÇÃO	CáLCULO NUMÉR MATEMATICA	ESTRUTURA DE MATEMATICA	INTRODUÇÃO à COMPUTAÇÃO	TéCNICAS DE E COMPUTAÇÃO

	Campus: 1 /	Turno: 2 /Curso		: 6	
	SEGUNDA	TERCA	QUARTA	QUINTA	SEXTA
1 - 4	ELETRÔNICA E COMPUTAÇÃO	COMPILADORES COMPUTAÇÃO	TEORIA DE GRA COMPUTAÇÃO	BANCO DE DADO COMPUTAÇÃO	MATEMÁTICA FI MATEMATICA
		Turno: 2 /Curso		: 7	
	SEGUNDA	TERCA	QUARTA	QUINTA	SEXTA
1 - 4	COMPILADORES COMPUTAÇÃO	LABORATÓRIO D COMPUTAÇÃO		ANÁLISE E PRO COMPUTAÇÃO	
	-	Turno: 2 /Curso		: 8	
	SEGUNDA	TERCA	QUARTA	QUINTA	SEXTA
1 - 4		ANÁLISE DE AL COMPUTAÇÃO			
		Turno: 2 /Curso		: 9	
	SEGUNDA	TERCA	QUARTA	QUINTA	SEXTA
1 - 4		SOCIOLOGIA HUMANAS		ADMINISTRAÇÃO COMPUTAÇÃO	OPTATIVA I
		Turno: 2 /Curso			
	SEGUNDA	TERCA	QUARTA	QUINTA	SEXTA
1 - 4		AUDITORIA DE COMPUTAÇÃO			OPTATIVA II
		Turno: 3 /Curso			
	SEGUNDA	TERCA	QUARTA	QUINTA	SEXTA
1 - 4	METODOLOGIA C LETRAS	MéTODOS COMPU INFORMATICA	TéCNICAS DE P COMPUTAÇÃO	LíNGUA PORTUG LETRAS	MATEMÁTICA Bá MATEMATICA
		Turno: 3 /Curso			
	SEGUNDA	TERCA	QUARTA	QUINTA	SEXTA
1 - 4	TéCNICAS DE P	INGLÊS TÉCNIC LETRAS	SISTEMAS OPER	ESTATÍSTICA I	
	Campus: 1 /	Turno: 3 /Curso			
	SEGUNDA	TERCA		QUINTA	SEXTA
1 - 4	FILOSOFIA I	INGLÊS TÉCNIC LETRAS	SISTEMAS OPER	TéCNICAS DE P	
		Turno: 3 /Curso			
_	SEGUNDA	TERCA	QUARTA	QUINTA	SEXTA
1 - 4	TéCNICAS DE P	ESTRUTURA DE COMPUTAÇÃO	ÁLGEBRA DE BO	REDE DE COMPU	

		Turno: 3 /Curso			
	SEGUNDA	HORARIO TERCA		QUINTA	SEXTA
1 - 4		REDE DE COMPU COMPUTAÇÃO			
		Turno: 3 /Curso			
	SEGUNDA	TERCA	QUARTA		SEXTA
1 - 4		BANCO DE DADO COMPUTAÇÃO			MATEMÁTICA FI MATEMATICA
		Turno: 3 /Curso			
	SEGUNDA	HORARIO TERCA		QUINTA	SEXTA
1 - 4	COMPUTAÇÃO	LABORATÓRIO D COMPUTAÇÃO	COMPILADORES COMPUTAÇÃO	BANCO DE DADO COMPUTAÇÃO	PROGRAMAÇÃO L COMPUTAÇÃO
	Campus: 1 /	Turno: 3 /Curso			
	SEGUNDA	TERCA		QUINTA	SEXTA
1 - 4	COMPUTAÇÃO	ANÁLISE DE AL COMPUTAÇÃO	COMPUTAÇÃO	ANÁLISE E PRO COMPUTAÇÃO	COMPUTAÇÃO
		Turno: 3 /Curso			
	SEGUNDA	TERCA	QUARTA		SEXTA
1 - 4		SOCIOLOGIA HUMANAS			OPTATIVA I
		Turno: 3 /Curso			
	SEGUNDA		QUARTA	QUINTA	SEXTA
1 - 4	ORGANIZAÇÃO, HUMANAS	PROJETO EM CI COMPUTAÇÃO		O PROFISSIONA COMPUTAÇÃO	OPTATIVA II
	Campus: 1 /	Turno: 6 /Curso	: ECV /Semestre	: 1	
		TERCA	QUARTA		SEXTA
1 - 4		CÁLCULO I MATEMATICA MÉTODOS COMPU INFORMATICA	HUMANAS GEOMETRIA DES	MATEMATICA	
	Campus: 1 /	Turno: 6 /Curso			
	SEGUNDA	TERCA	QUARTA	QUINTA	SEXTA
	CáLCULO II		TOPOGRAFIA	ÁLGEBRA LINEA MATEMATICA GEOLOGIA	
		Turno: 6 /Curso			
	SEGUNDA	TERCA	QUARTA		SEXTA
1 - 4		SEMINÁRIO DE HUMANAS	MECÂNICA I		

-		CáLCULO VETOR MATEMATICA	TRANSPORTES I		PROBABILIDADE MATEMATICA
		Turno: 6 /Curso			
	SEGUNDA	HORARIO TERCA	QUARTA	QUINTA	SEXTA
1 - 4	MATERIAIS DE ENGENHARIA MECÂNICA II ENGENHARIA	LÍNGUA PORTUG LETRAS TRANSPORTES I TRANSPORTE		RESISTÊNCIA D ENGENHARIA EQUAÇÕES DIFE ENGENHARIA	CáLCULO NUMÉR MATEMATICA
		Turno: 6 /Curso			
	SEGUNDA	HORARIO TERCA		QUINTA	SEXTA
1 - 4		FENÔMENOS DE ENGENHARIA TEORIA DAS ES ENGENHARIA		CIÊNCIAS DO A QUIMICA	
		Turno: 6 /Curso			
	SEGUNDA	HORARIO TERCA	QUARTA	QUINTA	SEXTA
1 - 4		HIDROLOGIA AP ENGENHARIA TEORIA DAS ES ENGENHARIA	3	HIDRÁULICA GE ENGENHARIA CONSTRUÇÃO CI ENGENHARIA	
		Turno: 6 /Curso			
	SEGUNDA	TERCA		QUINTA	SEXTA
1 - 4		PSICOLOGIA SO HUMANAS	ENGENHARIA	DESENHO SANEAMENTO Bá	ENGENHARIA
		Turno: 6 /Curso			
	SEGUNDA	TERCA	QUARTA 	QUINTA	SEXTA
1 - 4 1 - 4 1 - 4	INTRODUÇÃO À HUMANAS INSTALAÇÕES E ENGENHARIA PROJETOS I DESENHO	HUMANAS			
		Turno: 6 /Curso			
		TERCA			
1 - 4	HUMANAS PLANEJAMENTO ENGENHARIA	LEGISLAÇÃO AP HUMANAS PROJETOS II DESENHO	ENGENHARIA ESTRUTURAS ME ENGENHARIA	SEGURANÇA	
		Turno: 6 /Curso			
	SEGUNDA	HORARIO TERCA	QUARTA	QUINTA	
1 - 4	 ADMINISTRAÇÃO	ENGENHARIA EC ENGENHARIA	PROJETOS III	ÉTICA	ESTÁGIO SUPER

	Campus: 1 / SEGUNDA	Turno: 3 /Curso HORARIO TERCA		e: 1 QUINTA	SEXTA
 - 4	QUÍMICA GERAL QUIMICA	METODOLOGIA D LETRAS	MéTODOS COMPU INFORMATICA	CáLCULO I MATEMATICA	DESENHO TÉC ENGENHARIA
		Turno: 3 /Curso		e: 2	
	SEGUNDA	HORARIO TERCA	QUARTA	QUINTA	SEXTA
- 4	QUÍMICA INORG QUIMICA	QUÍMICA ORGÂN QUIMICA	FILOSOFIA DA HUMANAS	QUÍMICA ANALÍ QUIMICA	CáLCULO II MATEMATICA
	=	Turno: 3 /Curso		: 3	
	SEGUNDA	HORARIO TERCA	QUARTA	QUINTA	SEXTA
- 4	QUÍMICA ANALÍ QUIMICA	QUÍMICA ORGÂN QUIMICA		FÍSICO-QUÍMIC QUIMICA	ANÁLISE INS QUIMICA
	-	Turno: 3 /Curso		: 4	
	SEGUNDA	TERCA	QUARTA	QUINTA	SEXTA
- 4	EQUAÇÕES DIFE ENGENHARIA	SEMINÁRIO DE HUMANAS	MATERIAIS E C QUIMICA	FÍSICA V FISICA	ELETROTÉCNI FISICA
	-	Turno: 3 /Curso		: 5	
	SEGUNDA	TERCA	QUARTA	QUINTA	SEXTA
- 4	PROBABILIDADE MATEMATICA	CALOR E MÁQUI FISICA	HIGIENE E SEG SEGURANÇA	TERMODINÂMICA FISICA	BALANÇOS DE QUIMICA
	=	Turno: 3 /Curso			
	SEGUNDA	TERCA	QUARTA	QUINTA	SEXTA
- 4	GERENCIAMENTO ENGENHARIA	PSICOLOGIA OR ENGENHARIA	MECâNICA I ENGENHARIA	CáLCULO NUMÉR MATEMATICA	ENGENHARIA ENGENHARIA
	Campus: 1 /	Turno: 3 /Curso			
		TERCA	QUARTA	QUINTA	SEXTA
- 4	CINÉTICA QUÍM	ADMINISTRAÇÃO ENGENHARIA	RESISTÊNCIA D	SOCIOLOGIA IN	ENGENHARIA
	=	Turno: 3 /Curso			
	SEGUNDA	TERCA	QUARTA	QUINTA	SEXTA
- 4 - 4	ANÁLISE TÉCNI	FILOSOFIA SOC HUMANAS	INSTRUMENTAçã	FENÔMENOS DE	-
	=	Turno: 3 /Curso			
	SEGUNDA	HORARIO TERCA	QUARTA	QUINTA	SEXTA
- 4		OPERAÇÕES UNI			ESTÁGIO I [

		Turno: 3 /Curso			
	SEGUNDA	TERCA		QUINTA	SEXTA
1 - 4	OPERAÇÕES UNI QUIMICA	ANÁLISE, SIMU ENGENHARIA	LABORATÓRIO D QUIMICA	ESTÁGIO II [E QUIMICA	PROCESSOS E ENGENHARIA
		Turno: 3 /Curso			
	SEGUNDA	TERCA	QUARTA		SEXTA
1 - 4		MéTODOS COMPU INFORMATICA	QUÍMICA GERAL		
		Turno: 3 /Curso			
	SEGUNDA	TERCA	QUARTA	QUINTA	SEXTA
 1 - 4	QUÍMICA ANALÍ QUIMICA	QUÍMICA INORG QUIMICA	CáLCULO I		QUÍMICA INOR
		Turno: 4 /Curso			
	SEGUNDA	HORARIO TERCA		QUINTA	
 1 - 4 -	NUTRIÇÃO ANIM AGRONOMIA	TECNOLOGIA DE AGRONOMIA	FERTILIDADE E AGRONOMIA ADMINISTRAÇÃO AGRONOMIA	TOPOGRAFIA TOPOGRAFIA	
	SEGUNDA	Turno: 3 /Curso HORARIO TERCA	QUARTA	QUINTA	SEXTA
1 - 4	FÍSICA II FISICA	OPTATIVA		QUÍMICA ORGÂN QUIMICA	
		Turno: 3 /Curso			
		TERCA			SEXTA
1 - 4	FISICA	QUÍMICA ORGÂN QUIMICA	HUMANAS	QUIMICA	QUIMICA
	Campus: 1 /	Turno: 3 /Curso			
		TERCA	QUARTA	QUINTA	SEXTA
1 - 4	FÍSICA IV	PSICOLOGIA DA HUMANAS	ANÁLISE INSTR	SEMINÁRIO DE	FíSICO-QUÍMI
	Campus: 1 /	Turno: 3 /Curso			
	SEGUNDA	TERCA	QUARTA	QUINTA	SEXTA
1 - 4	FíSICO-QUÍMIC	ÉTICA E LEGIS HUMANAS	DIDáTICA	ANÁLISE INSTR	~
		Turno: 3 /Curso			
	SEGUNDA	HORARIO TERCA	QUARTA	QUINTA	SEXTA
1 - 4		FILOSOFIA DA HUMANAS	CIÊNCIAS DO A	EVOLUÇÃO DA Q	ESTRUTURA E

		Turno: 3 /Curso			
	SEGUNDA	TERCA	QUARTA	QUINTA	SEXTA
-		ESTÁGIO SUPER HUMANAS	ESTÁGIO SUPER		
		Turno: 3 /Curso			
	SEGUNDA	TERCA	QUARTA		SEXTA
1 - 4	ESTÁGIO SUPER HUMANAS			ESTRUTURA E F HUMANAS	
		Turno: 5 /Curso			
	SEGUNDA	TERCA	QUARTA		SEXTA
	QUÍMICA GERAL	MÉTODOS COMPU INFORMATICA MATEMÁTICA BÁ MATEMATICA	METODOLOGIA C LETRAS	ÁLGEBRA LINEA	
		Turno: 1 /Curso			
		TERCA			SEXTA
1 - 4	SISTEMAS OPER COMPUTAÇÃO	FILOSOFIA I HUMANAS	TéCNICAS DE P COMPUTAÇÃO	INGLÊS TÉCNIC LETRAS	CáLCULO I MATEMATICA
	Campus: 1 /	Turno: 5 /Curso	: QUI /Semestre	: 3 	
	SEGUNDA	TERCA	QUARTA	QUINTA	SEXTA
1 - 4	CáLCULO II MATEMATICA	QUÍMICA ANALÍ QUÍMICA QUÍMICA ORGÂN QUÍMICA	PSICOLOGIA AP HUMANAS		QUÍMICA ORGÂN QUIMICA
		Turno: 5 /Curso			
	SEGUNDA		QUARTA	QUINTA	SEXTA
	GERENCIAMENTO ENGENHARIA	FÍSICA III FISICA	CáLCULO NUMÉR	OUÍMICA ORGÂN	
1 - 4	QUIMICA ANALI QUIMICA	QUÍMICA ORGÂN QUIMICA			
		Turno: 5 /Curso			
	SEGUNDA		QUARTA	QUINTA	SEXTA
1 - 4	MINERALOGIA QUIMICA	ANÁLISE INSTR QUIMICA	DESENHO TÉCNI ENGENHARIA	QUÍMICA ANALÍ	
1 - 4	QUIMICA	QUÍMICA ORGÂN QUIMICA	QUIMICA		
	Campus: 1 /	Turno: 5 /Curso	: QUI /Semestre	: 6	
	SEGUNDA		QUARTA		
 1 - 4	SEGUNDA FíSICO-QUÍMIC	ANÁLISE INSTR QUIMICA	 FíSICO-QUÍMIC	CIÊNCIAS DOS	

	Campus: 1 /Turno: 5 /Curso: QUI /Semestre: 7								
	SEGUNDA	TERCA	QUARTA	QUINTA					
1 - 4	CERÂMICA QUIMICA QUÍMICA INDUS	POLÍMEROS QUIMICA QUÍMICA INDUS OUIMICA	ALIMENTOS I QUIMICA	SEMINÁRIO DE HUMANAS ORGANIZAÇÃO, HUMANAS					
	Campus: 1 /Turno: 5 /Curso: QUI /Semestre: 8								
		TERCA	QUARTA		SEXTA				
1 - 4	ESTÁGIO SUPER ENGENHARIA PROCESSAMENTO QUIMICA	PROCESSAMENTO QUIMICA	ALIMENTOS II QUIMICA HIGIENE E SEG SEGURANÇA	CIÊNCIAS DO A QUIMICA					