# Inteligência Computacional para Otimização

#### Marcone Jamilson Freitas Souza

Departamento de Computação

Programa de Pós-Graduação em Engenharia Mineral / UFOP Programa de Pós-Graduação em Modelagem Matemática e Computacional / CEFET-MG

http://www.iceb.ufop.br/prof/marcone

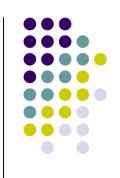


#### **Ementa**

- Introdução à Otimização
  - Introdução
  - Motivação
- Heurísticas computacionais para otimização
  - Conceitos básicos
  - Heurísticas construtivas
  - Heurísticas clássicas de refinamento
  - Metaheurísticas
    - Simulated Annealing
    - Busca Tabu
    - GRASP
    - Variable Neighborhood Search (VNS)
    - Iterated Local Search (ILS)
    - Guided Local Search (GLS)
    - Algoritmos Genéticos
    - Algoritmos Meméticos
    - Colônia de Formigas (Ant Colonies)
  - Aplicações de técnicas heurísticas de otimização a processos produtivos:
    - Planejamento da produção
    - Corte de Estoque (Cutting Stock)
    - Seleção de projetos
    - Roteamento de veículos
    - Programação de horários (timetabling)

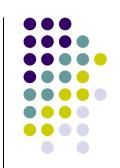


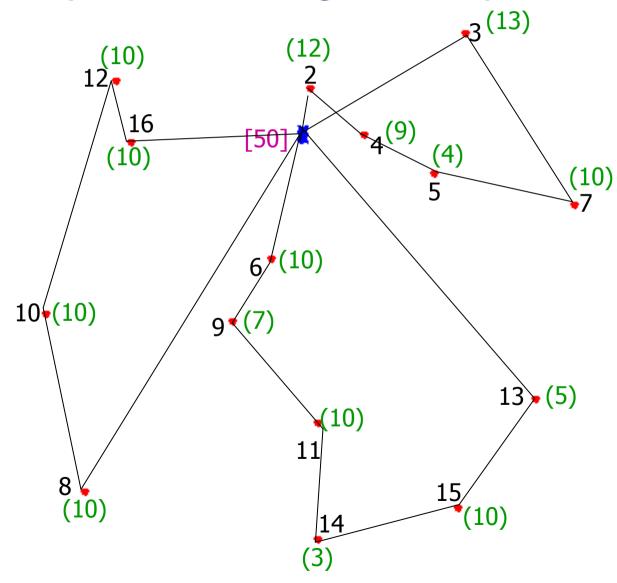




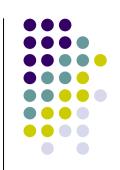
- Área da Pesquisa Operacional que utiliza o método científico para <u>apoiar</u> a tomada de decisões, procurando determinar como melhor projetar e operar um sistema, usualmente sob condições que requerem a alocação de recursos <u>escassos</u>
- Trabalha com modelos determinísticos
  - As informações relevantes são assumidas como conhecidas (sem incertezas)
- Aplicações típicas:
  - Roteirização, Programação de horários (timetabling)
  - Escala de motoristas, Seqüenciamento da produção

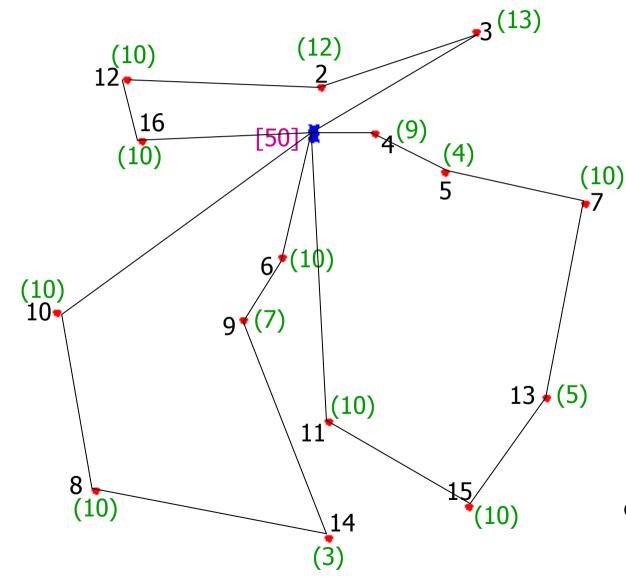
### Problema de Roteamento de Veículos (Vehicle Routing Problem)





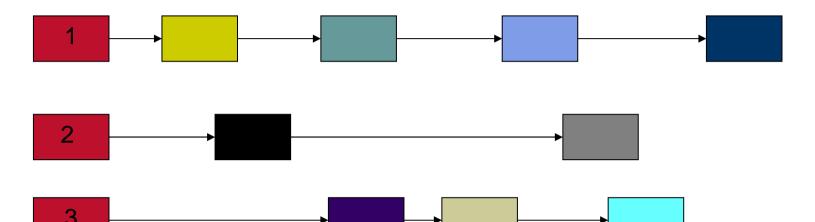
### Problema de Roteamento de Veículos (Vehicle Routing Problem)



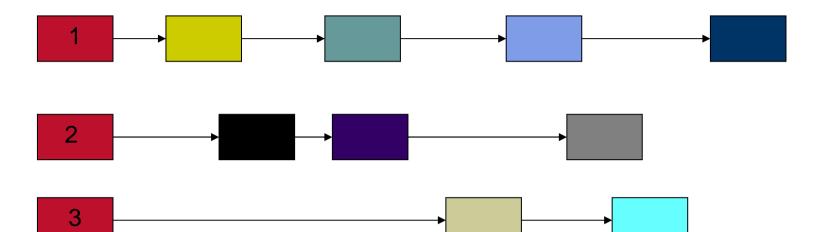


Dentre todas as possíveis roteirizações, determine aquela que minimiza a distância total percorrida

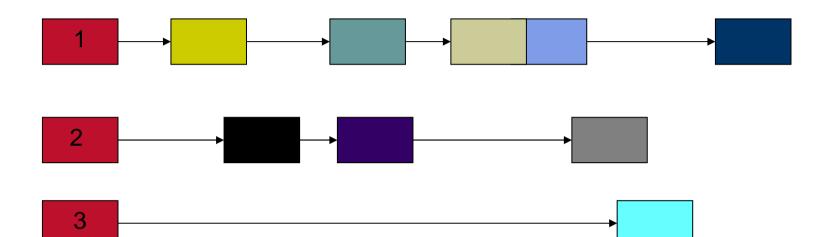




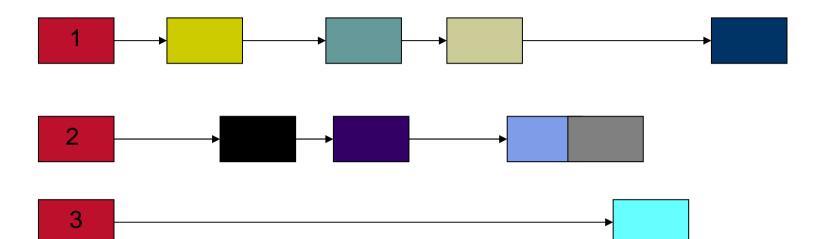




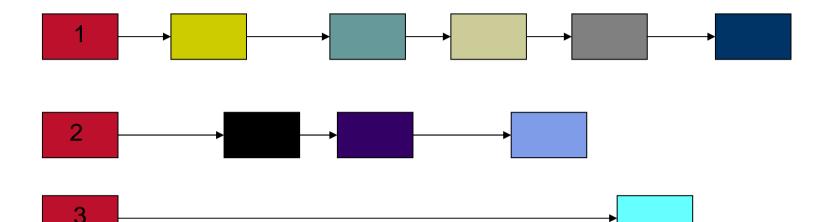




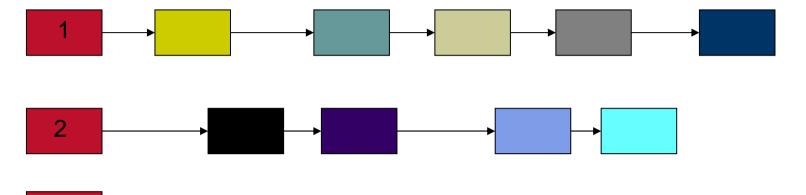












3

Redução de um tripulante!

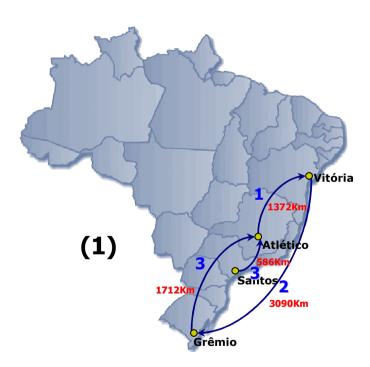


#### **INTRODUÇÃO**

- √ Montar uma tabela de jogos entre os times participantes de uma competição esportiva
- ✓ Satisfazer as restrições da competição
- Minimizar os custos relativos ao deslocamento dos times



#### **INTRODUÇÃO**

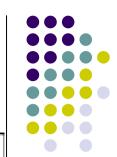


Vitória x Atlético | Grêmio x Atlético | Atlético x Santos Distância total percorrida: 6760 Km



Atlético x Vitória | Grêmio x Atlético | Atlético x Santos Distância total percorrida: 5382 Km

Economia = 1378 Km

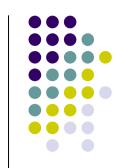


#### **JUSTIFICATIVA DO TRABALHO**

- Gastos com deslocamento
- Influência no desempenho dos times
- Enquadra-se na classe de problemas NP-difíceis
- Número de tabelas possíveis para uma competição envolvendo n times confrontando-se entre si em turnos completos (Concílio & Zuben (2002)):

$$(n-1)!(n-3)!(n-5)!...(n-(n-1)) \bowtie 2^{(n-1)\times \frac{n}{2}}$$

 Competição com 20 participantes: 2,9062x10<sup>130</sup> tabelas possíveis (aprox. 10<sup>114</sup> anos para analisar todas as tabelas em um computador que analisa uma tabela em 10<sup>-8</sup> segundos)



#### PROBLEMA ABORDADO

- 1ª Divisão do Campeonato Brasileiro de Futebol 2004, 2005 e 2006
- 2ª Divisão do Campeonato Brasileiro de Futebol 2006
- Competições realizadas em dois turnos completos e espelhados
- Restrições do problema
- 1. Dois times jogam entre si duas vezes, uma no turno e a outra no returno, alternando-se o mando de campo entre os mesmos
- 2. Nas duas primeiras rodadas de cada turno, cada time alternará seus jogos, sendo um em casa e o outro na casa do adversário. Por ex.: 1ª fora, 2ª em casa
- 3. As duas últimas rodadas de cada turno devem ter a configuração inversa das duas primeiras rodadas de cada turno com relação ao mando de campo. Ex.: Penúltima em casa, Última fora
- 4. Não pode haver jogos entre times do mesmo estado na última rodada
- 5. A diferença entre os jogos feitos em cada turno em casa e fora de casa de um time não pode ser maior que uma unidade
- 6. Um time não pode jogar mais que duas vezes consecutivas dentro ou fora de casa

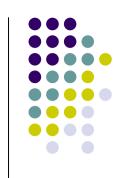


#### **RESULTADOS COMPUTACIONAIS**

Melhores soluções obtidas pelos métodos

Instâncias	CBF		Biajoli et	al. (2004)	ILS-MRD				
	DIST DIF		DIST	DIF	DIST	DIF	%MDIST	%MDIF	
bssp2004	905316	905316 86610		789480 53309		51199	16,61	40,89	
bssp2005	838464	70655	-	-	696800	46821	16,90	33,73	
bssp2006-A	658195	50769	-	-	562886	37628	14,48	25,88	
bssp2006-B	998675	61454	-	-	967374	23848	3,13	61,19	

- DIST: Distância total percorrida por todos os times durante o campeonato
- DIF: Distância entre o time que mais viajou e o que menos viajou
- 2004:
  - Time que menos viajou: Santos ; Campeão: Santos
- 2005:
  - Time que menos viajou: Vasco; Campeão: Coríntians (viajou 500 Km a mais que o Vasco)



#### **RESULTADOS COMPUTACIONAIS**

Melhores soluções obtidas pelos métodos

Instâncias	CBF		Biajoli et	al. (2004)	ILS-MRD					
	DIST DIF		DIST DIF		DIST	DIF	%MDIST	%MDIF		
bssp2004	905316	86610	789480	789480 53309		51199	16,61	40,89		
bssp2005	838464	70655	-	-	696800	46821	16,90	33,73		
bssp2006-A	658195	50769	-	-	562886	37628	14,48	25,88		
bssp2006-B	998675	61454	-	-	967374	23848	3,13	61,19		

#### **Economia possível:**

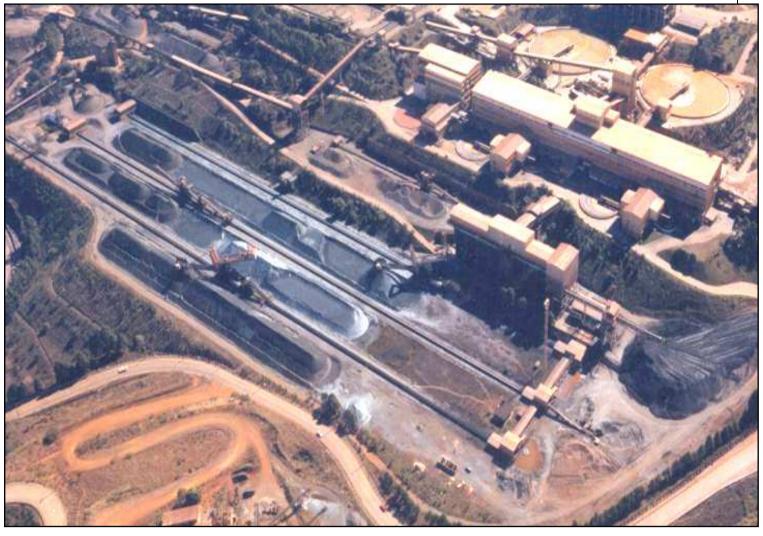
- ✓ Considerando o custo do quilômetro aéreo a R\$0,70
- ✓ Delegação de 20 pessoas
- ✓ Campeonatos 2004 e 2005, Série A: Aprox. R\$ 2 milhões
- ✓ Campeonato 2006, Série A: Aprox. R\$ 1 milhão
- ✓ Campeonato 2006, Série B: Aprox. R\$ 500 mil



- Aplicação na mina Cauê, Itabira (MG), da CVRD
- 3 pátios de estocagem de minérios
- Minérios empilhados em balizas
- Pilhas formadas por subprodutos com composição química e granulométrica diferentes
- Objetivo é compor um lote de vagões (± 80), atendendo às metas de qualidade e produção de um dado produto
- Exemplos de algumas restrições operacionais:
  - Retomar uma pilha toda sempre que possível
  - Concentrar retomada
  - Retomar minério da esquerda para a direita e de cima para baixo

Pátio de Estocagem Cauê





Equipamentos de empilhamento e recuperação





**Recuperadora (Bucket Wheel)** 



**Recuperadora Tambor (Drum)** 



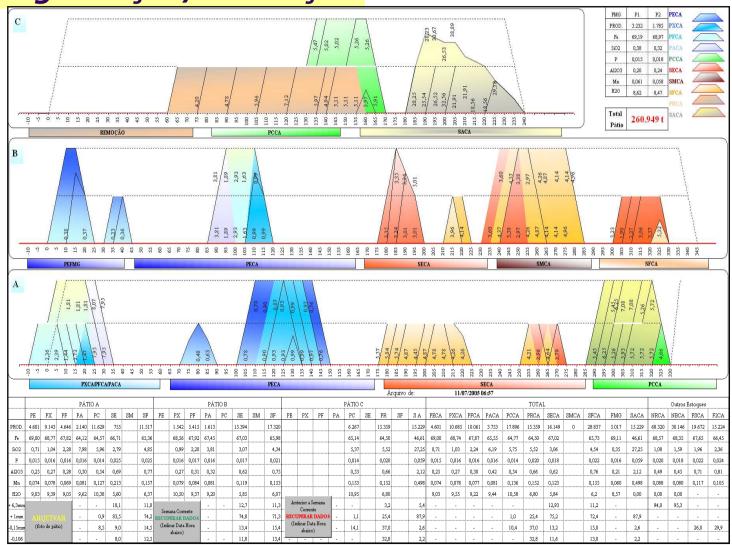
**Empilhadeira (Stacker)** 

Silos de embarque





#### Programação/Simulação

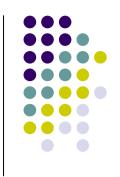


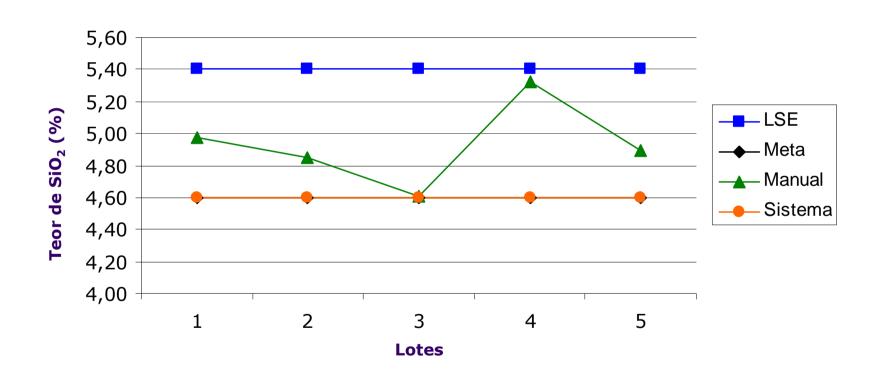


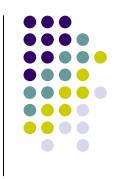


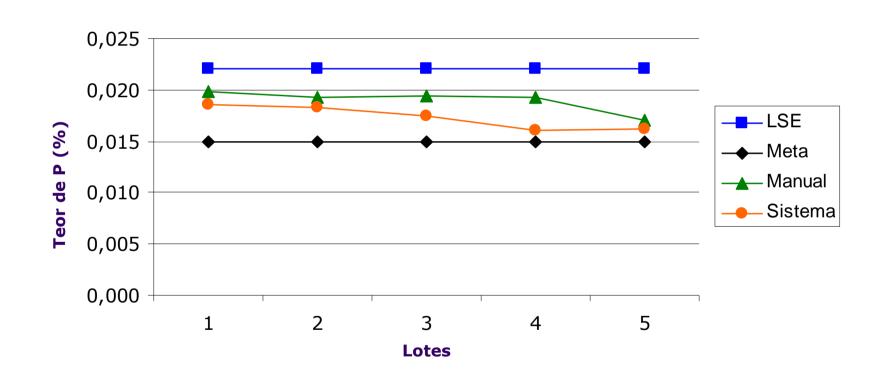
	SECA	Fe	SiO <sub>2</sub>	P	Al <sub>2</sub> O <sub>3</sub>	Mn	MgO	H2O	+6,3	+1,0	-0,15
LSG		-	4,35	0,040	1,00	0,600	-	-	11,00	-	37,00
LSE		-	3,85	0,028	0,80	0,300	-	6,50	8,00	•	27,00
META		-	3,60	0,022	0,70	0,150	-	-	6,50	61,00	22,00
LIE		-	-	-	-	-	-	-	-	58,00	-
LIG		-	-	-	-	-	-	•	-	52,00	-
CRIT.		-	CR	CR	CR	-	-	-	-	-	CR

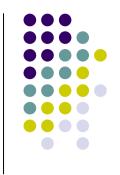
SFCA	Fe	SiO <sub>2</sub>	P	Al <sub>2</sub> O <sub>3</sub>	Mn	MgO	H2O	+6,3	+1,0	-0,15
LSG	-	5,10	0,059	1,80	-	-	7,50	•	-	44,00
LSE	-	4,50	0,043	1,40	-	-	6,50	•	-	36,00
META	-	4,20	0,035	1,20	0,170	-	6,00	-	53,00	32,00
LIE	65,00	3,70	-	-	-	-	-	•	-	-
LIG	-	2,70	-	-	-	-	•	•	-	-
CRIT.	-	CR	MI	CR	-	-	MI	-	-	CR

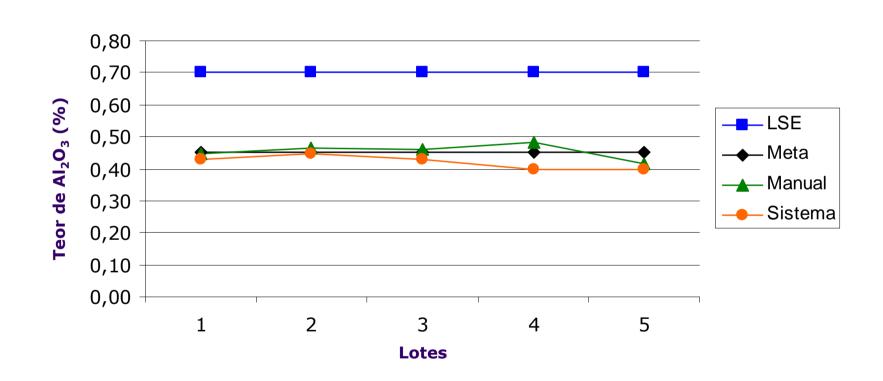


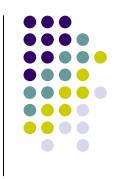


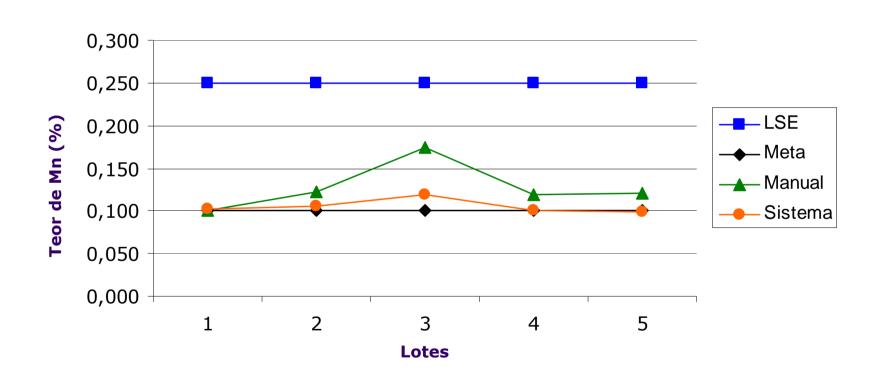




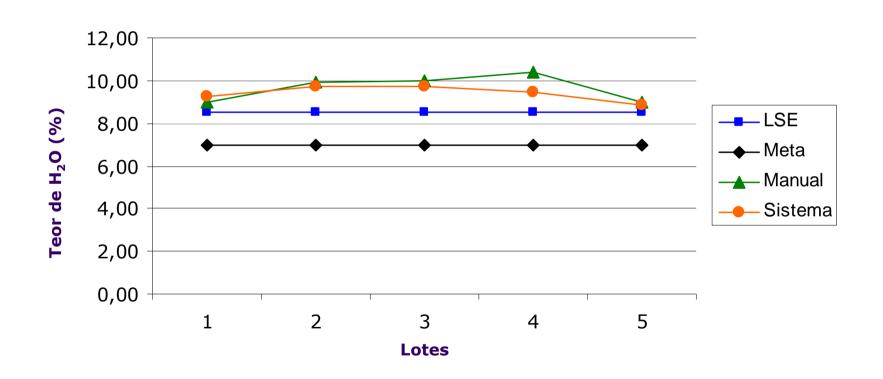




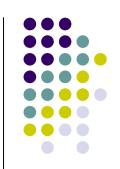


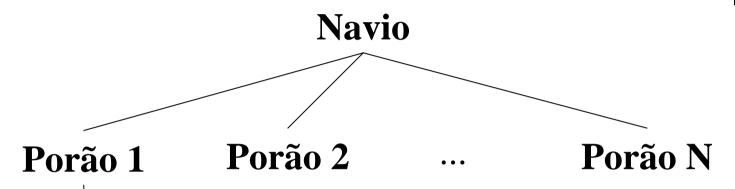






#### Carregamento de produtos em Navios





Produto 1

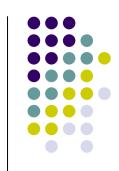
Produto 2

• • •

Produto m



- Turnos de 6 horas de trabalho:
  - 7h-13h
  - 13h-19h
  - 19h-1h
  - 1h-7h
- 8 tipos de turnos:
  - Dia útil (horários normal e noturno)
  - Sábado (horários normal e noturno)
  - Domingo (horários normal e noturno)
  - Feriado (horários normal e noturno)
- Terno: equipe de trabalho atuando em um porão durante um turno



- Existe um certo número de máquinas disponíveis para fazer o carregamento do navio: CN, CG e GB.
- Cada máquina possui uma produtividade diferente para cada tipo de produto.

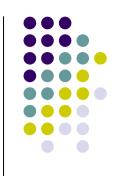


- Produtos carregados em uma ordem preestabelecida.
- As equipes são remuneradas de acordo com a produção (ton.).
- Os custos variam de acordo com o produto carregado e o tipo do turno em que ocorre o terno.
- O custo total é dado pelo somatório dos custos com docas, encarregados, guincheiros, conferentes, estivadores e equipamento utilizado.



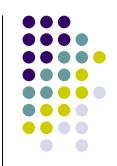
- Custo do carregamento dado pelo somatório dos custos dos ternos
- Carregamento concluído depois da data prevista em contrato:
  - Demurrage (multa por dia de atraso)
- Carregamento concluído antes da data prevista em contrato:
  - Prêmio (metade da multa)
- Objetivo é reduzir os custos com a mãode-obra

### Diferenças entre as metodologias usadas para resolver os problemas anteriores



- Problema do controle do pátio de minérios: resolvido de forma "exata" (Encontrada a solução ótima);
- Problema da alocação de jogos: resolvido de forma "aproximada" (a solução final não é necessariamente ótima)
- Problema de carregamento de produtos em navios: também resolvido de forma "aproximada"





- Imagine que os alunos da disciplina sejam contemplados com um cruzeiro marítimo após o término do curso, patrocinado pelo programa de mestrado;
- Em alto mar o navio começa a afundar ...
- Só existe um barco salva-vidas, que, no entanto, só pode levar c quilos

#### Exemplo: Problema da Mochila



- Cada pessoa no navio tem um certo peso pi
- Cada pessoa i proporciona um benefício b<sub>i</sub> se for levada para o barco salva-vidas
- O problema consiste em escolher as pessoas que trarão o maior benefício possível <u>sem ultrapassar</u> a capacidade do barco

Pessoa	Peso (Kg)	Benefício

Pessoa	Peso (Kg)	Benefício
cruzeirense	140	0

Peso (Kg)	Benefíci	0
140		
170	0	
60	1	
		140     0       60     1

Pessoa	Peso (Kg)	Benefício
cruzeirense	140	0
Recém-graduado	60	1
ATLETICANO	100	3

Pessoa	Peso (Kg)	Benefício
cruzeirense	140	0
Recém-graduado	60	1
ATLETICANO	100	3
Professor de geografia	80	4

Pessoa	Peso (Kg)	Benefício	<b>O</b>
cruzeirense	140	0	
Recém-graduado	60	1	
ATLETICANO	100	3	
Professor de geografia	80	4	
Morena "olhos verdes"	75	3	

Pessoa	Peso (Kg)	Benefício
cruzeirense	140	0
Recém-graduado	60	1
ATLETICANO	100	3
Professor de geografia	80	4
Morena "olhos verdes"	75	3
Loira burra	60	2

Pessoa	Peso (Kg)	Benefíci	O
cruzeirense	140	0	
Recém-graduado	60	1	
ATLETICANO	100	3	
Professor de geografia	80	4	
Morena "olhos verdes"	75	3	
Loira burra	60	2	
Marcone	90	10	

- ✓ Capacidade do barco: 250 Kg.
- ✓ Solução 1: M + L + A (250 Kg) Benefício = 15

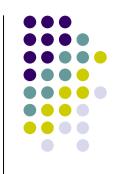
Pessoa	Peso (Kg)	Benefíci	O
cruzeirense	140	0	
Recém-graduado	60	1	
ATLETICANO	100	3	
Professor de geografia	80	4	
Morena "olhos verdes"	75	3	
Loira burra	60	2	
Marcone	90	10	

✓ Capacidade do barco: 250 Kg.

✓ Solução 1: M + L + A (250 Kg) Benefício = 15

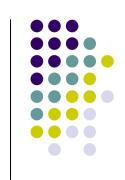
✓ Solução 2: M + MOV + PG (245 Kg) Benefício = 17

#### Complexidade do Problema da mochila



- Para n pessoas há 2<sup>n</sup> configurações possíveis
- Exemplo: Para n = 50 há  $10^{15}$  soluções para serem testadas
- Um computador que realiza uma avaliação em 10<sup>-8</sup> segundos gastaria cerca de 130 dias para encontrar a melhor solução por enumeração completa!
- Conclusão: O barco afundaria antes que fosse tomada a decisão de quem seriam os escolhidos

# Problema da Mochila: observações



- Problema NP-difícil
- Ainda não existem algoritmos que o resolva em tempo polinomial
- Abordado por métodos heurísticos

## Possibilidade de resolver os problemas anteriores na otimalidade



- Problema do controle do pátio de minérios: relativamente fácil encontrar a solução ótima;
- Problema da alocação de jogos: praticamente impossível encontrar a melhor solução em um tempo razoável (quando há muitos times):
  - Em um torneio com 20 times existem 2,9062×10<sup>130</sup> tabelas possíveis (9x10<sup>114</sup> anos para resolvê-lo);
  - Problema NP-difícil;
  - Tempos proibitivos para encontrar a melhor solução na maioria dos casos reais





Programação matemática

Fundamentação: na matemática

Vantagem: garantem a solução ótima (menor custo)

Desvantagens:

Modelagem mais complexa

Podem gastar um tempo proibitivo para gerar a solução ótima

✓ Nem sempre conseguem produzir uma (boa) solução viável rapidamente

#### Heurísticas

Fundamentação: na Inteligência Artificial

Vantagens:

✓ De fácil implementação

Produzem boas soluções rapidamente

Desvantagem:

✓ Não garantem a otimalidade da solução obtida