

# Paradigmas de Projeto de Algoritmos

## Algoritmos gulosos

Professora:

Fátima L. S. Nunes

# Algoritmos gulosos

- O que é guloso?

# Algoritmos gulosos

- O que é guloso?

**adj. e s.m. Que ou quem come muito; comilão; glutão**

# Algoritmos gulosos

- Tipicamente usados para resolver problemas de otimização.
- Exemplo: o problema do GPS
  - queremos encontrar o melhor caminho entre dois locais

# Algoritmos gulosos

- Tipicamente usados para resolver problemas de otimização.
- Exemplo: o problema do GPS
  - queremos encontrar o **melhor** caminho entre dois locais:
    - mais curto;
    - mais barato (menos pedágio);
    - mais rápido;
    - mais bonito.

# Algoritmos gulosos

- Tipicamente usados para resolver problemas de otimização.
- Exemplo: o problema do GPS
  - queremos encontrar o **melhor** caminho entre dois locais:
    - mais curto;
    - mais barato (menos pedágio);
    - mais rápido;
    - mais bonito.

Como podemos representar as características dos locais com o que sabemos até agora (2º período do curso ?)

# Algoritmos gulosos

- Tipicamente usados para resolver problemas de otimização.
- Exemplo: considerando que cada célula da matriz é a distância entre duas cidades vizinhas, qual é o caminho mais curto entre as cidades A e B?

<b>A</b>	<b>4</b>	<b>11</b>	<b>1</b>	<b>2</b>	<b>9</b>	<b>8</b>
<b>9</b>	<b>3</b>	<b>20</b>	<b>14</b>	<b>5</b>	<b>7</b>	<b>7</b>
<b>10</b>	<b>2</b>	<b>5</b>	<b>6</b>	<b>6</b>	<b>6</b>	<b>6</b>
<b>15</b>	<b>10</b>	<b>12</b>	<b>3</b>	<b>8</b>	<b>5</b>	<b>3</b>
<b>2</b>	<b>6</b>	<b>22</b>	<b>2</b>	<b>9</b>	<b>5</b>	<b>B</b>
<b>5</b>	<b>2</b>	<b>11</b>	<b>9</b>	<b>3</b>	<b>7</b>	<b>8</b>

# Algoritmos gulosos

- Tipicamente usados para resolver problemas de otimização.
- Exemplo: considerando que cada célula da matriz é a distância entre duas cidades vizinhas, qual é o caminho mais curto entre as cidades A e B?

<b>A</b>	<b>4</b>	<b>11</b>	<b>1</b>	<b>2</b>	<b>9</b>	<b>8</b>
<b>9</b>	<b>3</b>	<b>20</b>	<b>14</b>	<b>5</b>	<b>7</b>	<b>7</b>
<b>10</b>	<b>2</b>	<b>5</b>	<b>6</b>	<b>6</b>	<b>6</b>	<b>6</b>
<b>15</b>	<b>10</b>	<b>12</b>	<b>3</b>	<b>8</b>	<b>5</b>	<b>3</b>
<b>2</b>	<b>6</b>	<b>22</b>	<b>2</b>	<b>9</b>	<b>5</b>	<b>B</b>
<b>5</b>	<b>2</b>	<b>11</b>	<b>9</b>	<b>3</b>	<b>7</b>	<b>8</b>

# Algoritmos gulosos

- Tipicamente usados para resolver problemas de otimização.
- Exemplo: considerando que cada célula da matriz é a distância entre duas cidades vizinhas, qual é o caminho mais curto entre as cidades A e B?

<b>A</b>	<b>4</b>	<b>11</b>	<b>1</b>	<b>2</b>	<b>9</b>	<b>8</b>
<b>9</b>	<b>3</b>	<b>20</b>	<b>14</b>	<b>5</b>	<b>7</b>	<b>7</b>
<b>10</b>	<b>2</b>	<b>5</b>	<b>6</b>	<b>6</b>	<b>6</b>	<b>6</b>
<b>15</b>	<b>10</b>	<b>12</b>	<b>3</b>	<b>8</b>	<b>5</b>	<b>3</b>
<b>2</b>	<b>6</b>	<b>22</b>	<b>2</b>	<b>9</b>	<b>5</b>	<b>B</b>
<b>5</b>	<b>2</b>	<b>11</b>	<b>9</b>	<b>3</b>	<b>7</b>	<b>8</b>

# Algoritmos gulosos

- Tipicamente usados para resolver problemas de otimização.
- Exemplo: considerando que cada célula da matriz é a distância entre duas cidades vizinhas, qual é o caminho mais curto entre as cidades A e B?

<b>A</b>	<b>4</b>	<b>11</b>	<b>1</b>	<b>2</b>	<b>9</b>	<b>8</b>
<b>9</b>	<b>3</b>	<b>20</b>	<b>14</b>	<b>5</b>	<b>7</b>	<b>7</b>
<b>10</b>	<b>2</b>	<b>5</b>	<b>6</b>	<b>6</b>	<b>6</b>	<b>6</b>
<b>15</b>	<b>10</b>	<b>12</b>	<b>3</b>	<b>8</b>	<b>5</b>	<b>3</b>
<b>2</b>	<b>6</b>	<b>22</b>	<b>2</b>	<b>9</b>	<b>5</b>	<b>B</b>
<b>5</b>	<b>2</b>	<b>11</b>	<b>9</b>	<b>3</b>	<b>7</b>	<b>8</b>

# Algoritmos gulosos

- Tipicamente usados para resolver problemas de otimização.
- Exemplo: considerando que cada célula da matriz é a distância entre duas cidades vizinhas, qual é o caminho mais curto entre as cidades A e B?

<b>A</b>	<b>4</b>	<b>11</b>	<b>1</b>	<b>2</b>	<b>9</b>	<b>8</b>
<b>9</b>	<b>3</b>	<b>20</b>	<b>14</b>	<b>5</b>	<b>7</b>	<b>7</b>
<b>10</b>	<b>2</b>	<b>5</b>	<b>6</b>	<b>6</b>	<b>6</b>	<b>6</b>
<b>15</b>	<b>10</b>	<b>12</b>	<b>3</b>	<b>8</b>	<b>5</b>	<b>3</b>
<b>2</b>	<b>6</b>	<b>22</b>	<b>2</b>	<b>9</b>	<b>5</b>	<b>B</b>
<b>5</b>	<b>2</b>	<b>11</b>	<b>9</b>	<b>3</b>	<b>7</b>	<b>8</b>

# Algoritmos gulosos

- Tipicamente usados para resolver problemas de otimização.
- Exemplo: considerando que cada célula da matriz é a distância entre duas cidades vizinhas, qual é o caminho mais curto entre as cidades A e B?

<b>A</b>	<b>4</b>	<b>11</b>	<b>1</b>	<b>2</b>	<b>9</b>	<b>8</b>
<b>9</b>	<b>3</b>	<b>20</b>	<b>14</b>	<b>5</b>	<b>7</b>	<b>7</b>
<b>10</b>	<b>2</b>	<b>5</b>	<b>6</b>	<b>6</b>	<b>6</b>	<b>6</b>
<b>15</b>	<b>10</b>	<b>12</b>	<b>3</b>	<b>8</b>	<b>5</b>	<b>3</b>
<b>2</b>	<b>6</b>	<b>22</b>	<b>2</b>	<b>9</b>	<b>5</b>	<b>B</b>
<b>5</b>	<b>2</b>	<b>11</b>	<b>9</b>	<b>3</b>	<b>7</b>	<b>8</b>

# Algoritmos gulosos

- Tipicamente usados para resolver problemas de otimização.
- Exemplo: considerando que cada célula da matriz é a distância entre duas cidades vizinhas, qual é o caminho mais curto entre as cidades A e B?

<b>A</b>	4	11	1	2	9	8
9	3	20	14	5	7	7
10	2	5	6	6	6	6
15	10	12	3	8	5	3
2	6	22	2	9	5	<b>B</b>
5	2	11	9	3	7	8

# Algoritmos gulosos

- Tipicamente usados para resolver problemas de otimização.
- Exemplo: considerando que cada célula da matriz é a distância entre duas cidades vizinhas, qual é o caminho mais curto entre as cidades A e B?

<b>A</b>	<b>4</b>	<b>11</b>	<b>1</b>	<b>2</b>	<b>9</b>	<b>8</b>
<b>9</b>	<b>3</b>	<b>20</b>	<b>14</b>	<b>5</b>	<b>7</b>	<b>7</b>
<b>10</b>	<b>2</b>	<b>5</b>	<b>6</b>	<b>6</b>	<b>6</b>	<b>6</b>
<b>15</b>	<b>10</b>	<b>12</b>	<b>3</b>	<b>8</b>	<b>5</b>	<b>3</b>
<b>2</b>	<b>6</b>	<b>22</b>	<b>2</b>	<b>9</b>	<b>5</b>	<b>B</b>
<b>5</b>	<b>2</b>	<b>11</b>	<b>9</b>	<b>3</b>	<b>7</b>	<b>8</b>

# Algoritmos gulosos

- Tipicamente usados para resolver problemas de otimização.
- Exemplo:
  - encontrar o menor caminho entre duas cidades A e B;
  - digamos que pode-se escolher qualquer direção;
  - cada célula contém a distância da cidade atual até a próxima cidade.

<b>A</b>	4	11	1	2	9	8
9	3	20	14	5	7	7
10	2	5	6	6	6	6
15	10	12	3	8	5	3
2	6	22	2	9	5	<b>B</b>
5	2	11	9	3	7	8

# Algoritmos gulosos

- Tipicamente usados para resolver problemas de otimização.
- Em cada passo:
  - escolhe a decisão ótima em cada passo, na esperança de obter solução ótima global (*mas nem sempre consegue!*);
  - nunca reconsidera a decisão tomada em um momento anterior;



<b>A</b>	4	11	1	2	9	8
9	3	20	14	5	7	7
10	2	5	6	6	6	6
15	10	12	3	8	5	3
2	6	22	2	9	5	<b>B</b>
5	2	11	9	3	7	8

# Algoritmos gulosos

- Tipicamente usados para resolver problemas de otimização.
- Em cada passo:
  - escolhe a decisão ótima em cada passo, na esperança de obter solução ótima global (*mas nem sempre consegue!*);
  - nunca reconsidera a decisão tomada em um momento anterior;

- uma vez que o candidato é adicionado à solução, permanecerá na solução para sempre;
- uma vez que o candidato é rejeitado, nunca mais será considerado.

<b>A</b>	4	11	1	2	9	8
9	3	20	14	5	7	7
10	2	5	6	6	6	6
15	10	12	3	8	5	3
2	6	22	2	9	5	<b>B</b>
5	2	11	9	3	7	8

# Algoritmos gulosos

- Algoritmo guloso é eficiente para uma grande variedade de problemas.
- Vamos analisar dois problemas:
  - locação de atividades em uma sala;
  - escolher produtos que caibam em uma mochila (famoso ‘problema da mochila’).

# Algoritmos gulosos

- **Exemplo 1:** locação de atividades em uma sala
  - existem diversas atividades (por exemplo aulas) que querem usar uma mesma sala;
  - cada atividade tem um horário de início e um horário de fim;
  - só existe uma sala disponível;
  - duas aulas não podem ser ministradas na mesma sala ao mesmo tempo.

# Algoritmos gulosos

- Exemplo 1: locação de atividades em uma sala

- 11 atividades a serem distribuídas em 14 unidades de tempo;
- queremos selecionar um conjunto máximo de atividades que não têm sobreposição de tempo.
- Sugestões ???

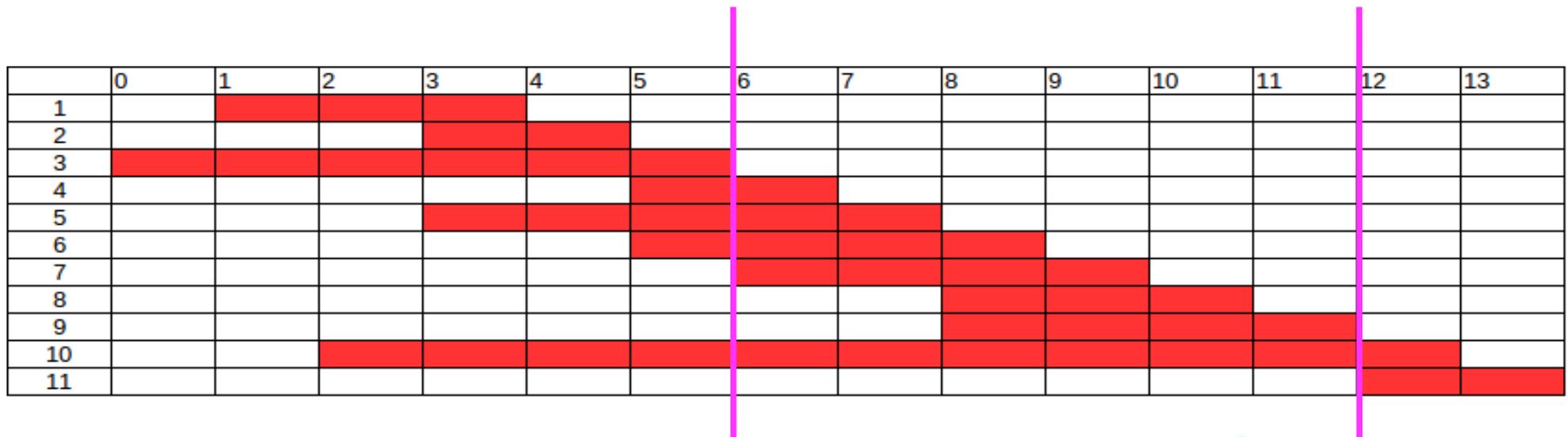
	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13
1		█	█	█										
2				█	█									
3	█	█	█	█	█	█								
4						█	█	█						
5				█	█	█	█	█						
6						█	█	█	█					
7							█	█	█	█				
8								█	█	█	█			
9									█	█	█	█		
10			█	█	█	█	█	█	█	█	█	█	█	
11													█	█

# Alocação de atividades

- Opa, mas já resolvemos esse problema!
- Vamos rever a solução ótima que adotamos para nossa programação dinâmica
- A cada intervalo de atividades, temos algumas opções para subdividir o nosso intervalo  $i...j$

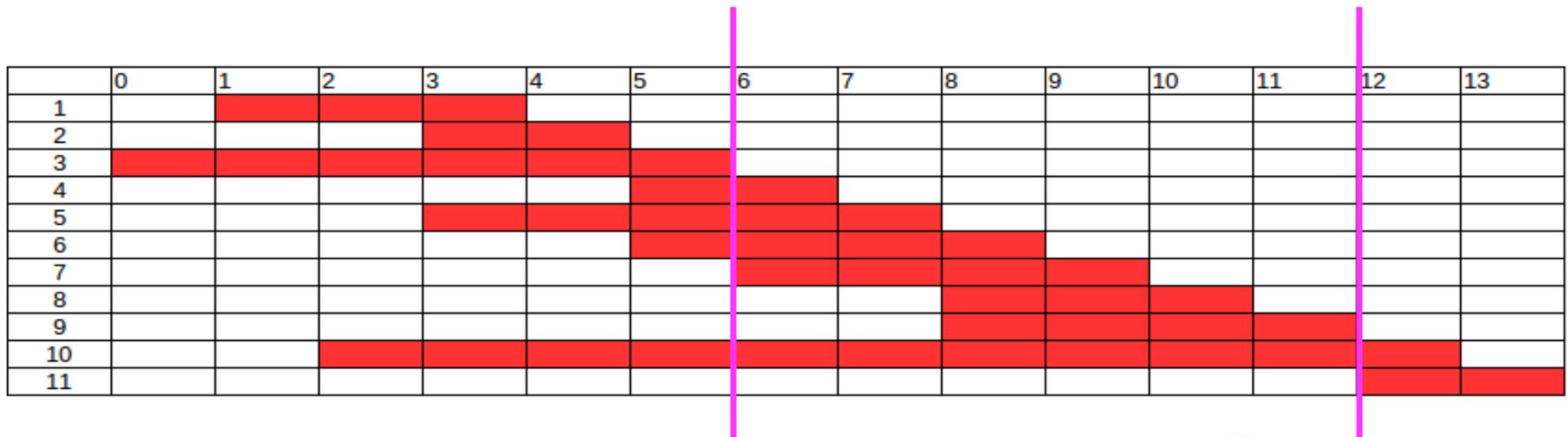
# Alocação de atividades

- Vejamos por exemplo o intervalo entre as atividades 3 e 11
- Quais os valores possíveis de  $k$ ?



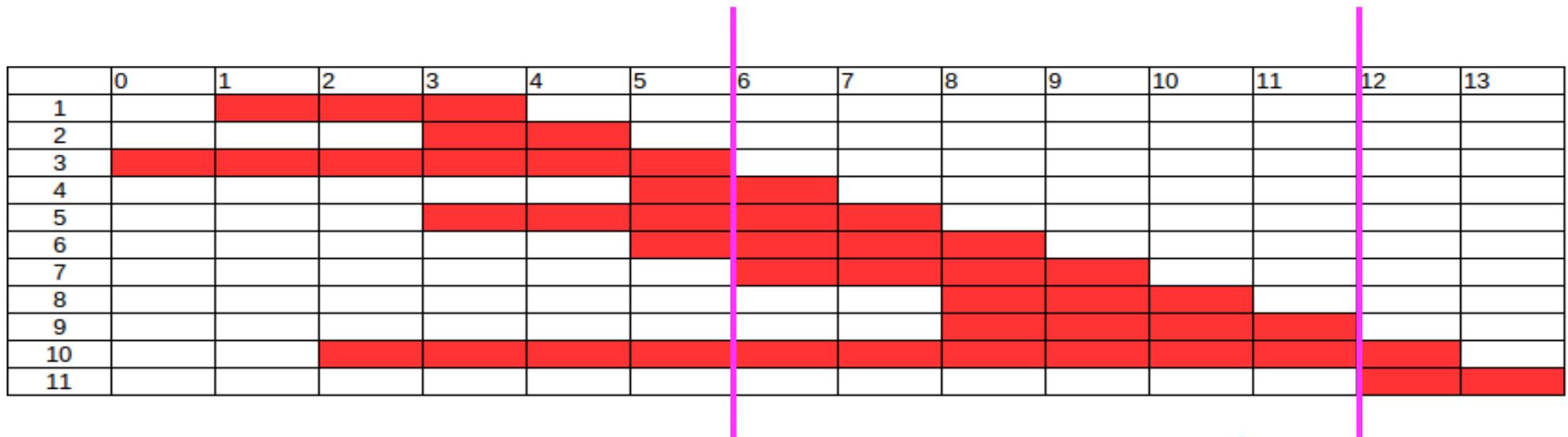
# Alocação de atividades

- Vejamos por exemplo o intervalo entre as atividades 3 e 11, ou seja  $S_{3\ 11}$
- Quais os valores possíveis de  $k$ ?
- 7 8 9



# Alocação de atividades

- Vejamos por exemplo o intervalo entre as atividades 3 e 11, ou seja  $S_{3\ 11}$
- Quais os valores possíveis de  $k$ ?
- 7 8 9 – o que acontece se eu escolher a 7?



# Alocação de atividades

- Se escolhermos o menor valor de  $k$ , então sobra-nos apenas um subproblema a resolver
- Teríamos que resolver  $S_{ik}$  e  $S_{kj}$
- O problema  $S_{ik}$  é vazio pois se não fosse, o  $k$  escolhido não seria o menor possível

# Alocação de atividades

- Se escolhermos o menor valor de  $k$ , então sobra-nos apenas um subproblema a resolver
- Teríamos que resolver  $S_{ik}$  e  $S_{kj}$
- O problema  $S_{ik}$  é vazio pois se não fosse, o  $k$  escolhido não seria o menor possível
- Posso sempre pegar o menor  $k$ ????

# Alocação de atividades

- Se escolhermos o menor valor de  $k$ , então sobra-nos apenas um subproblema a resolver
- Teríamos que resolver  $S_{ik}$  e  $S_{kj}$
- O problema  $S_{ik}$  é vazio pois se não fosse, o  $k$  escolhido não seria o menor.

• Posso sempre

Somente se ele for o que produzir o maior ganho!!!!!!!!!!!!

# Alocação de atividades

- Mas (não por acaso) isso sempre acontece

0 4	1(1) 2(1)	0 9	1(2) 2(2) 3(1) 4(2) 5(1)
0 6	1(1) 2(1)	2 11	4(2) 6(1) 7(1) 8(2) 9(2)
5 11	8(1) 9(1)	3 12	7(2) 8(2) 9(2) 11(2)
0 7	1(1) 2(1) 3(1)	1 11	4(2) 6(1) 7(1) 8(2) 9(2)
4 11	8(1) 9(1)	2 12	4(3) 6(2) 7(2) 8(3) 9(3) 11(3)
5 12	8(2) 9(2) 11(2)	0 11	1(3) 2(3) 3(2) 4(3) 5(2) 6(2) 7(2) 8(3) 9(3)
0 8	1(2) 2(2) 3(1) 4(2) 5(1)	1 12	4(3) 6(2) 7(2) 8(3) 9(3) 11(3)
3 11	7(1) 8(1) 9(1)	0 12	1(4) 2(4) 3(3) 4(4) 5(3) 6(3) 7(3) 8(4) 9(4) 10(1) 11(4)
4 12	8(2) 9(2) 11(2)		

# Resumindo

- Podemos sempre escolher o menor valor de  $k$  para subdividir nosso problema
- Com isso, alcançamos sempre o maior ganho possível
- E podemos ignorar o subproblema que fica “abaixo” do valor de  $k$  escolhido

# Voltando ao algoritmo guloso

A solução para a PD:

0 12

1(4) 2(4) 3(3) 4(4) 5(3) 6(3) 7(3) 8(4) 9(4) 10(1) 11(4)

# Voltando ao algoritmo guloso

A solução para a PD:

0 12

1(4) 2(4) 3(3) 4(4) 5(3) 6(3) 7(3) 8(4) 9(4) 10(1) 11(4)

1 12

4(3) 6(2) 7(2) 8(3) 9(3) 11(3)

# Voltando ao algoritmo guloso

A solução para a PD:

0 12

1(4) 2(4) 3(3) 4(4) 5(3) 6(3) 7(3) 8(4) 9(4) 10(1) 11(4)

1 12

4(3) 6(2) 7(2) 8(3) 9(3) 11(3)

4 12

8(2) 9(2) 11(2)

# Voltando ao algoritmo guloso

A solução para a PD:

0 12

1(4) 2(4) 3(3) 4(4) 5(3) 6(3) 7(3) 8(4) 9(4) 10(1) 11(4)

1 12

4(3) 6(2) 7(2) 8(3) 9(3) 11(3)

4 12

8(2) 9(2) 11(2)

8 12

11(1)

# Voltando ao algoritmo guloso

- Então, o nosso algoritmo pode ser simplificado a um algoritmo guloso, cuja meta local é sempre pegar a próxima atividade com menor tempo de término

# Voltando ao algoritmo guloso

- Então, o nosso algoritmo pode ser simplificado a um algoritmo guloso, cuja meta local é sempre pegar a próxima atividade com menor tempo de termino

	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13
1		█	█	█										
2				█	█									
3	█	█	█	█	█									
4					█	█	█							
5				█	█	█	█	█						
6						█	█	█	█					
7							█	█	█	█				
8								█	█	█	█			
9									█	█	█	█		
10			█	█	█	█	█	█	█	█	█	█	█	
11													█	█

# Algoritmos gulosos

- Exemplo 1: locação de atividades em uma sala
  - Algoritmo para o problema de locação de atividades
    - recebe a lista de atividades ordenadas pelo horário de término;
    - a cada iteração verifica se a atividade atual pode ser incluída na lista de atividades;
    - atividade atual é a que termina primeiro, dentre as atividades restantes.

# Algoritmos gulosos

- **Exemplo 1:** locação de atividades em uma sala

```
aloca_guloso(s, f)
  n = tamanho de s
  A = {1} // adiciona atividade 1
  corrente = 1
  para m de 2 até n
    se s[m] >= f[corrente] // achou uma atividade compatível
      A = A U {m}
      corrente = m
  retorna A
```

# Algoritmos gulosos

- Exemplo 1: locação de atividades em uma sala

...

Implemente em C a solução que acabamos de ver.

# Algoritmos gulosos

- Exemplo 2: problema da mochila

- há uma mochila que admite um peso máximo
- há um conjunto de objetos, cada um com um valor e um peso;
- devemos selecionar o conjunto de objetos que caibam dentro da mochila de forma a maximizar o valor total dentro dela.

# Algoritmos gulosos

- Exemplo 2: problema da mochila

- Dois subproblemas distintos:
  - Objetos podem ser particionados (e o valor será proporcional à fração do objeto), ou seja, você pode colocar um pedaço do objeto dentro da mochila;
    - Ex: ouro em pó
  - Os objetos não podem ser particionados (ou estarão dentro da mochila ou fora). Problema conhecido como “Problema da Mochila Binária ou 0-1”
    - Ex: ouro em barras

# Algoritmos gulosos

- Exemplo 2: problema da mochila

- Problema da mochila fracionada:
  - Qual seria a melhor ordenação da entrada?

# Algoritmos gulosos

- Exemplo 2: problema da mochila

- Problema da mochila fracionada:
  - Qual seria a melhor ordenação da entrada?
    - ordenar pelo valor/peso
  - A solução gulosa será ótima?
    - Sim (é demonstrável)
  - Algoritmo:

# Algoritmos gulosos

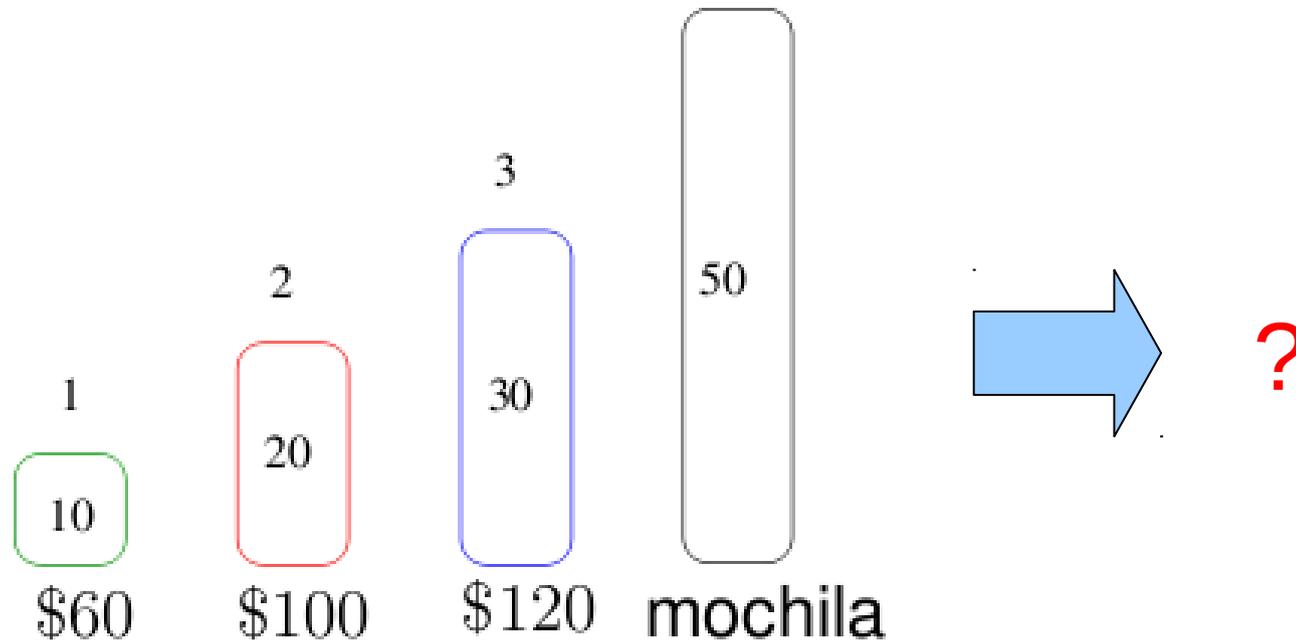
- Exemplo 2: problema da mochila

- Problema da mochila fracionada:
  - Qual seria a melhor ordenação da entrada?
    - ordenar pelo valor/peso
  - A solução gulosa será ótima?
    - Sim (é demonstrável)
  - Algoritmo:
    - ordenar os itens por valor/peso decrescentemente;
    - colocar na mochila o máximo do item  $i$  que estiver disponível e for possível;
    - passar para o próximo item.

# Algoritmos gulosos

- Exemplo 2: problema da mochila

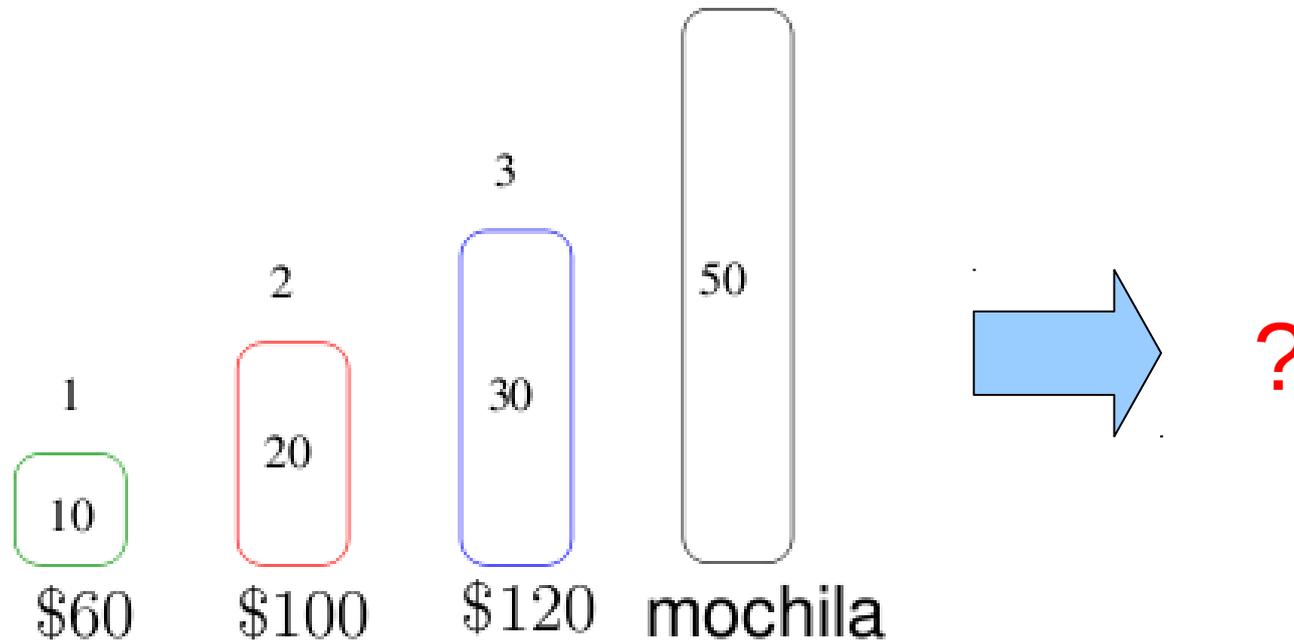
- Problema da mochila fracionada:



# Algoritmos gulosos

- Exemplo 2: problema da mochila

- Problema da mochila fracionada:



valor/peso = 6

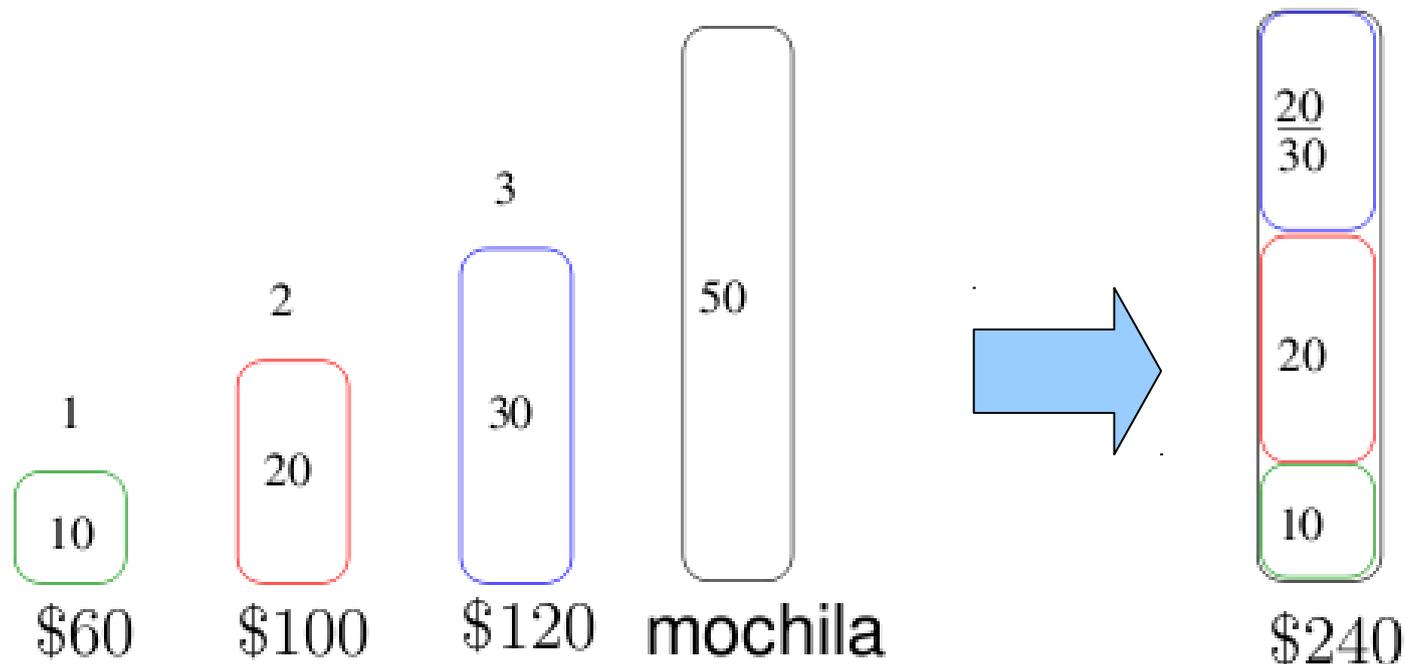
5

4

# Algoritmos gulosos

- Exemplo 2: problema da mochila

- Problema da mochila fracionada:



valor/peso = 6

5

4

# Algoritmos gulosos

- Exemplo 2: problema da mochila

- Problema da mochila fracionada:

```
// W = capacidade máxima da mochila
load = 0 // carga na mochila
i = 1
while (load < W) and (i <= n) do
{
  if (wi <= (W - load))
    Pegue todo o item i
  else
    Pegue (W - load)/wi do item i
  Adicione a load o peso que foi pego
  i++
}
```

# Algoritmos gulosos

- Exemplo 2: problema da mochila

- Problema da mochila binária:
  - Qual seria a melhor ordenação da entrada?

# Algoritmos gulosos

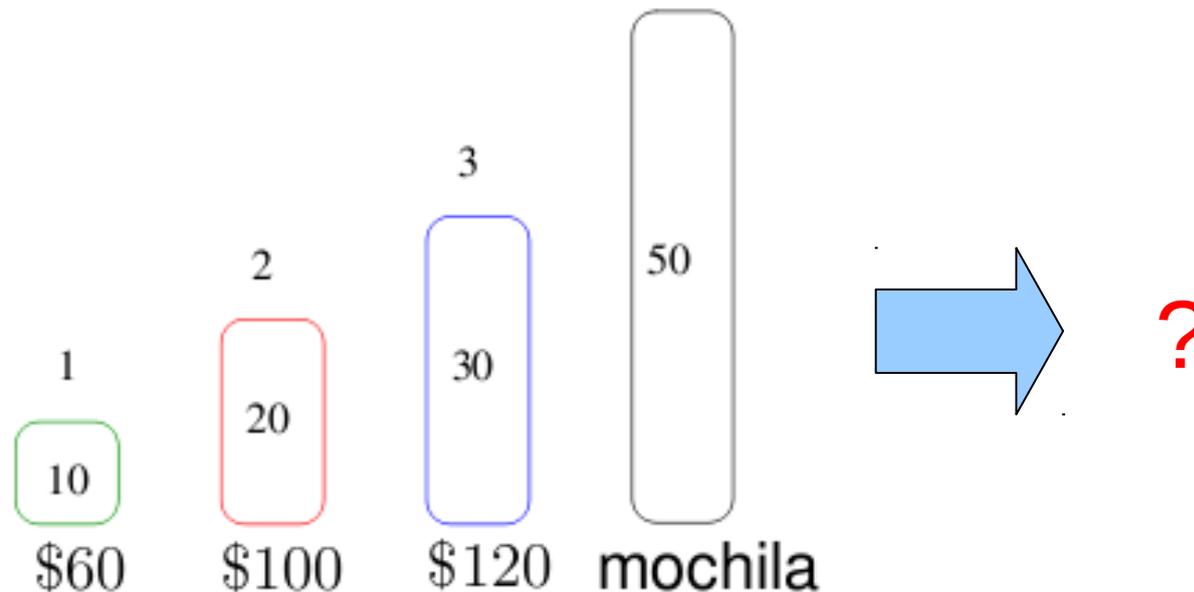
- Exemplo 2: problema da mochila

- Problema da mochila binária:
  - Qual seria a melhor ordenação da entrada?
    - ordenar pelo valor/peso
  - Algoritmo:
    - ordenar os itens por valor/peso decrescentemente;
    - colocar na mochila o item  $i$  se for possível;
    - passar para o próximo item.
  - A solução gulosa será ótima?

# Algoritmos gulosos

- Exemplo 2: problema da mochila

- Problema da mochila binária:



# Algoritmos gulosos

- Exemplo 2: problema da mochila

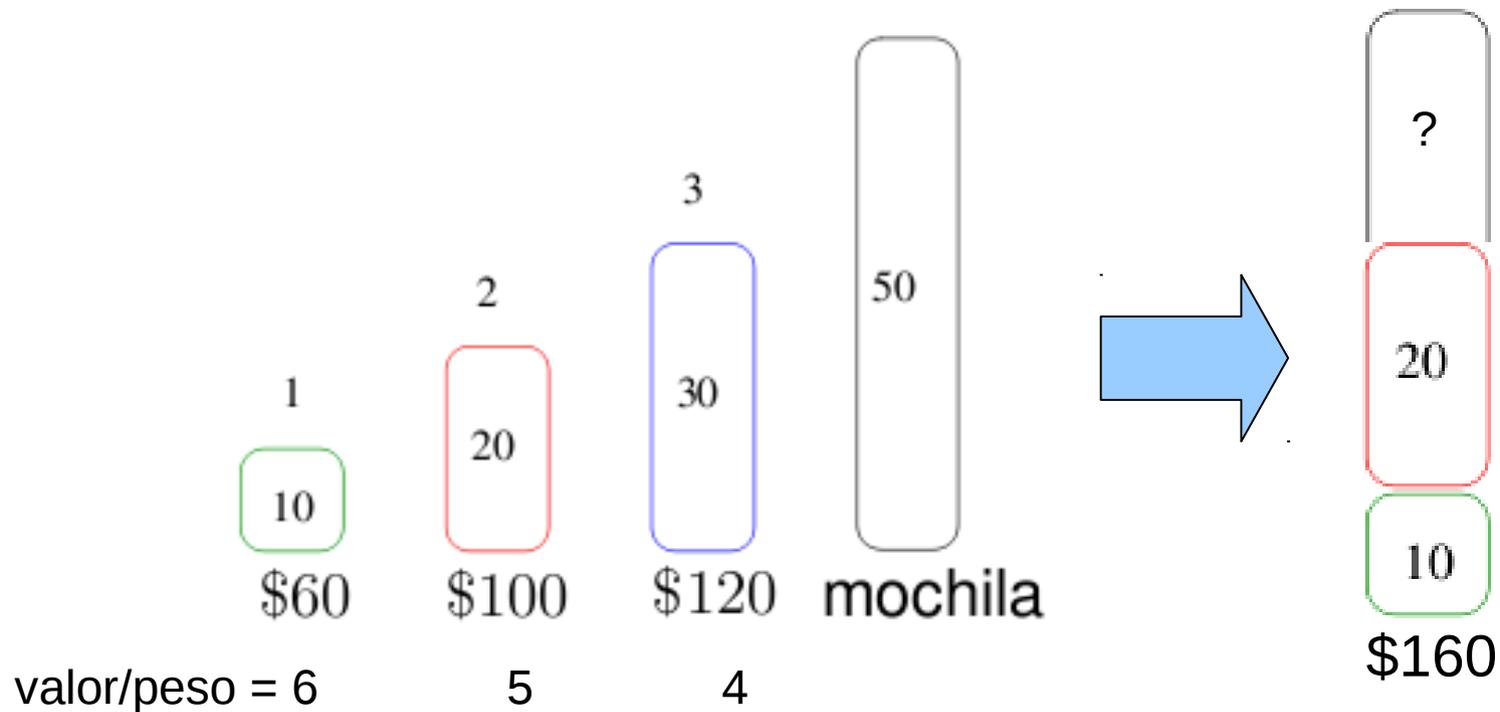
- Problema da mochila binária:



# Algoritmos gulosos

- Exemplo 2: problema da mochila

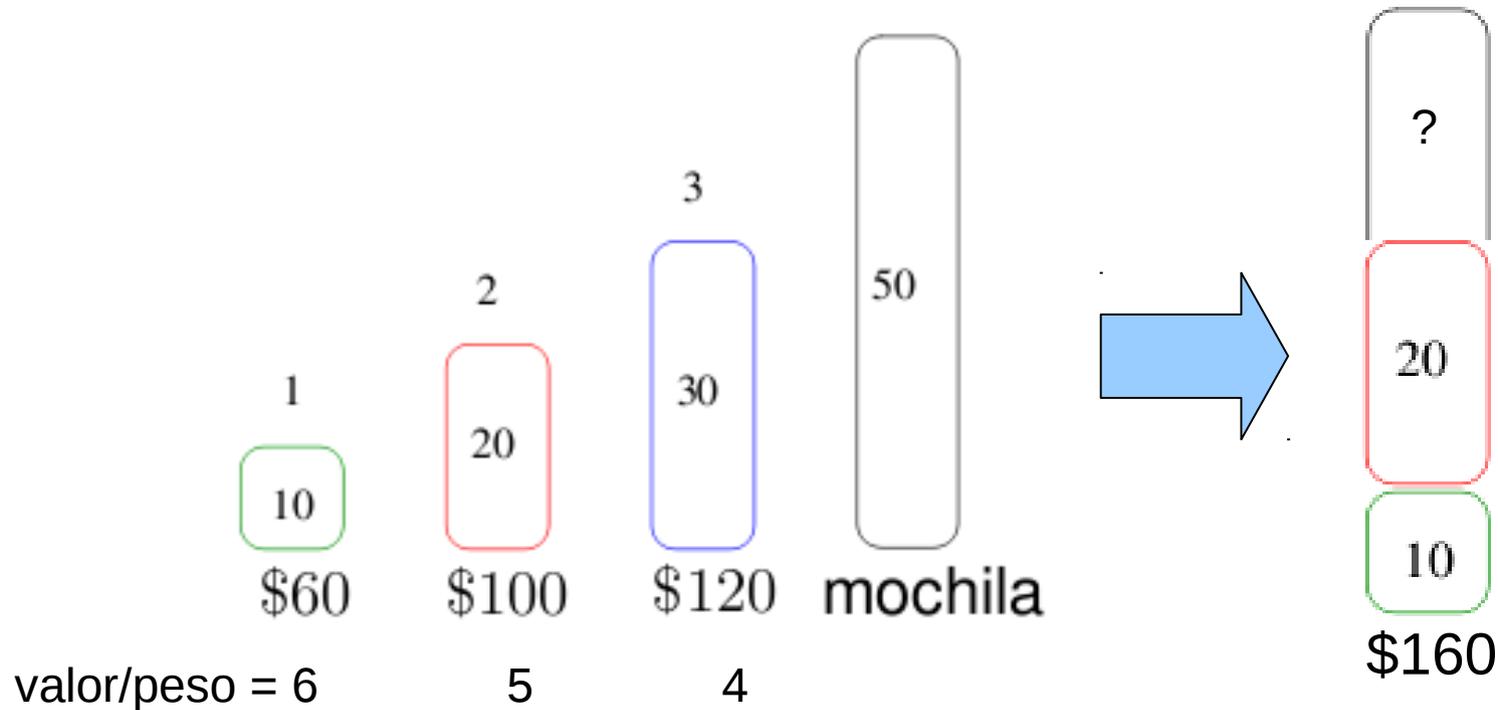
- Problema da mochila binária:



# Algoritmos gulosos

- Exemplo 2: problema da mochila

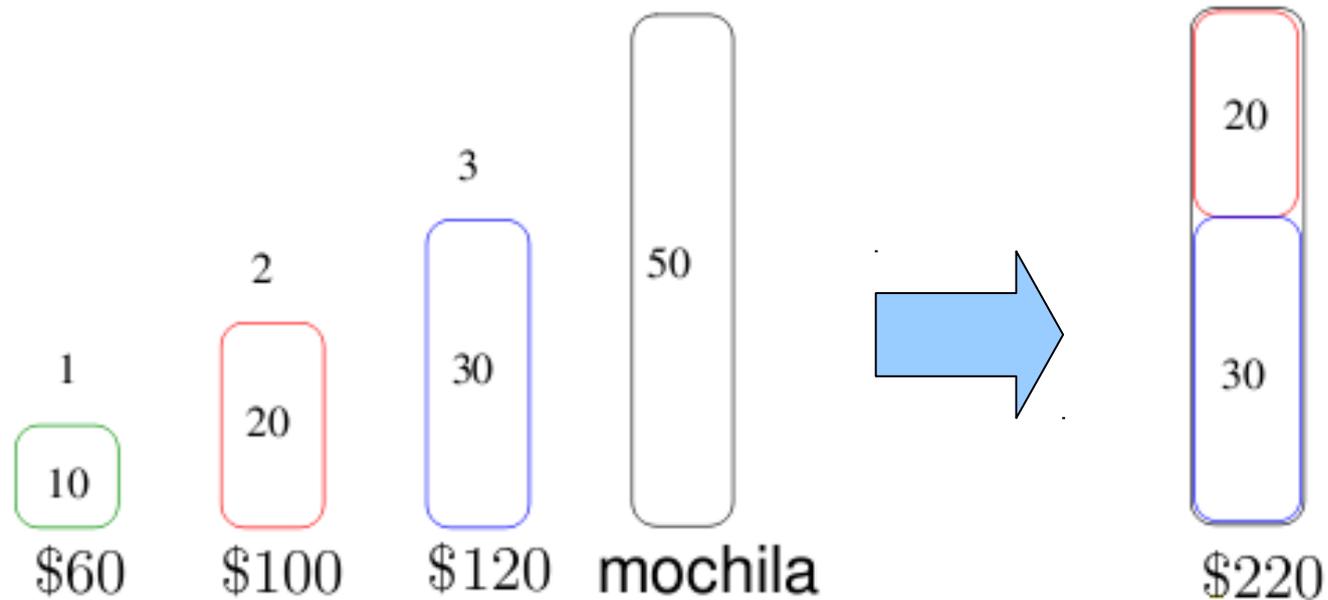
- Problema da mochila binária:
  - A solução gulosa foi ótima?



# Algoritmos gulosos

- Exemplo 2: problema da mochila

- Problema da mochila binária:
  - A solução gulosa foi ótima?
    - Obviamente não. A ótima seria:



valor/peso = 6

5

4

# Referências

- Nívio Ziviani. Projeto de Algoritmos com implementações em C e Pascal. Editora Thomson, 2a. Edição, 2004 (texto base)
- Thomas H. Cormen, Charles E. Leiserson, Ronald L. Rivest & Clifford Stein. Algoritmos - Tradução da 2a. Edição Americana. Editora Campus, 2002.
- Notas de aula – Prof. Norton Roman – EACH-USP
- Notas de aula – Prof. Delano Beder – EACH-USP

# Paradigmas de Projeto de Algoritmos

## Algoritmos gulosos

Professora:

Fátima L. S. Nunes