

Fontes principais

1. Cormen T. H.; Leiserson C. E.; Rivest R.; Stein C.. *Introduction to Algorithms*, 3^a edição, MIT Press, 2009
2. Análise de algoritmo - IME/USP (prof. Paulo Feofiloff)
http://www.ime.usp.br/~pf/analise_de_algoritmos

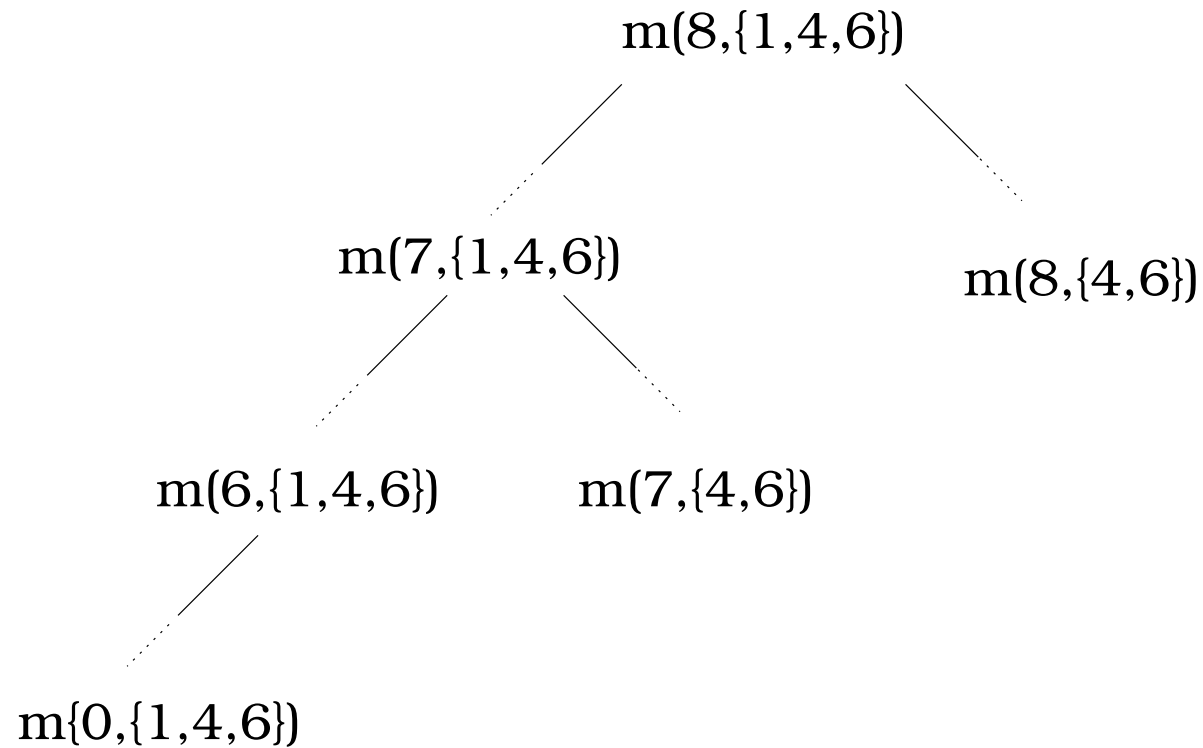
Programação dinâmica (parte 2)

Problema do troco

Dado um valor P , e um conjunto S de n moedas, cada um com um valor c_i , precisamos determinar o número mínimo de moedas para obter a quantidade P .

Problema do troco

Exemplo: $P = 8$, $S = \{1, 4, 6\}$, $n = 3$



Problema do troco

Perceba que temos três casos base:

- ▶ Se o valor do troco é 0, então temos 0 moedas como solução.
- ▶ Se o valor do troco é negativo (< 0), então não é possível dar o troco.
- ▶ Se o conjunto S é vazio ($\{\}$ ou \emptyset), então não é possível dar o troco.

Problema do troco

Definimos a função $m(i, Q)$ como o número mínimo de moedas necessárias para obter uma quantidade Q , usando os i primeiros tipos de moedas ($1 \dots i$).

A solução para o troco pode utilizar 0 ou mais moedas do tipo i , e assim:

$$m(i, Q) = \begin{cases} m(i-1, Q) & , \text{ se não usa moeda tipo } i \\ m(i-1, Q - k \cdot c_i) & , \text{ se usa } k \text{ moedas do tipo } i \end{cases}$$

Problema do troco

Exemplo: $P = 8$, $S = \{1, 4, 6\}$, $n = 3$

	Q								
Moedas	0	1	2	3	4	5	6	7	8
$c_1 = 1$	0								
$c_2 = 4$	0								
$c_3 = 6$	0								

Problema do troco

Exemplo: $P = 8$, $S = \{1, 4, 6\}$, $n = 3$

	Q								
Moedas	0	1	2	3	4	5	6	7	8
$c_1 = 1$	0	1							
$c_2 = 4$	0								
$c_3 = 6$	0								

Para o valor 1 utilizar $\{1\}$.

Problema do troco

Exemplo: $P = 8$, $S = \{1, 4, 6\}$, $n = 3$

	Q								
Moedas	0	1	2	3	4	5	6	7	8
$c_1 = 1$	0	1	2						
$c_2 = 4$	0								
$c_3 = 6$	0								

Para o valor 2 utilizar $\{1, 1\}$.

Problema do troco

Exemplo: $P = 8$, $S = \{1, 4, 6\}$, $n = 3$

	Q								
Moedas	0	1	2	3	4	5	6	7	8
$c_1 = 1$	0	1	2	3					
$c_2 = 4$	0								
$c_3 = 6$	0								

Para o valor 3 utilizar $\{1, 1, 1\}$.

Problema do troco

Exemplo: $P = 8$, $S = \{1, 4, 6\}$, $n = 3$

	Q								
Moedas	0	1	2	3	4	5	6	7	8
$c_1 = 1$	0	1	2	3	4				
$c_2 = 4$	0								
$c_3 = 6$	0								

Para o valor 4 utilizar $\{1, 1, 1, 1\}$.

Problema do troco

Exemplo: $P = 8$, $S = \{1, 4, 6\}$, $n = 3$

	Q								
Moedas	0	1	2	3	4	5	6	7	8
$c_1 = 1$	0	1	2	3	4	5			
$c_2 = 4$	0								
$c_3 = 6$	0								

Para o valor 5 utilizar $\{1, 1, 1, 1, 1\}$.

Problema do troco

Exemplo: $P = 8$, $S = \{1, 4, 6\}$, $n = 3$

	Q								
Moedas	0	1	2	3	4	5	6	7	8
$c_1 = 1$	0	1	2	3	4	5	6	7	8
$c_2 = 4$	0								
$c_3 = 6$	0								

Para o valor 8 utilizar $\{1, 1, 1, 1, 1, 1, 1, 1\}$.

Problema do troco

Exemplo: $P = 8$, $S = \{1, 4, 6\}$, $n = 3$

	Q								
Moedas	0	1	2	3	4	5	6	7	8
$c_1 = 1$	0	1	2	3	4	5	6	7	8
$c_2 = 4$	0	1							
$c_3 = 6$	0								

Para o valor 1 utilizar $\{1\}$.

Problema do troco

Exemplo: $P = 8$, $S = \{1, 4, 6\}$, $n = 3$

	Q								
Moedas	0	1	2	3	4	5	6	7	8
$c_1 = 1$	0	1	2	3	4	5	6	7	8
$c_2 = 4$	0	1	2						
$c_3 = 6$	0								

Para o valor 2 utilizar $\{1, 1\}$.

Problema do troco

Exemplo: $P = 8$, $S = \{1, 4, 6\}$, $n = 3$

	Q								
Moedas	0	1	2	3	4	5	6	7	8
$c_1 = 1$	0	1	2	3	4	5	6	7	8
$c_2 = 4$	0	1	2	3					
$c_3 = 6$	0								

Para o valor 3 utilizar $\{1, 1, 1\}$.

Problema do troco

Exemplo: $P = 8$, $S = \{1, 4, 6\}$, $n = 3$

	Q								
Moedas	0	1	2	3	4	5	6	7	8
$c_1 = 1$	0	1	2	3	4	5	6	7	8
$c_2 = 4$	0	1	2	3	1				
$c_3 = 6$	0								

Para o valor 4 utilizar $\{4\}$.

Problema do troco

Exemplo: $P = 8$, $S = \{1, 4, 6\}$, $n = 3$

	Q								
Moedas	0	1	2	3	4	5	6	7	8
$c_1 = 1$	0	1	2	3	4	5	6	7	8
$c_2 = 4$	0	1	2	3	1	2			
$c_3 = 6$	0								

Para o valor 5 utilizar $\{1, 4\}$.

Problema do troco

Exemplo: $P = 8$, $S = \{1, 4, 6\}$, $n = 3$

	Q								
Moedas	0	1	2	3	4	5	6	7	8
$c_1 = 1$	0	1	2	3	4	5	6	7	8
$c_2 = 4$	0	1	2	3	1	2	3		
$c_3 = 6$	0								

Para o valor 6 utilizar $\{1, 1, 4\}$.

Problema do troco

Exemplo: $P = 8$, $S = \{1, 4, 6\}$, $n = 3$

	Q								
Moedas	0	1	2	3	4	5	6	7	8
$c_1 = 1$	0	1	2	3	4	5	6	7	8
$c_2 = 4$	0	1	2	3	1	2	3	4	
$c_3 = 6$	0								

Para o valor 7 utilizar $\{1, 1, 1, 4\}$.

Problema do troco

Exemplo: $P = 8$, $S = \{1, 4, 6\}$, $n = 3$

	Q								
Moedas	0	1	2	3	4	5	6	7	8
$c_1 = 1$	0	1	2	3	4	5	6	7	8
$c_2 = 4$	0	1	2	3	1	2	3	4	2
$c_3 = 6$	0								

Para o valor 8 utilizar $\{4, 4\}$.

Problema do troco

Exemplo: $P = 8$, $S = \{1, 4, 6\}$, $n = 3$

	Q								
Moedas	0	1	2	3	4	5	6	7	8
$c_1 = 1$	0	1	2	3	4	5	6	7	8
$c_2 = 4$	0	1	2	3	1	2	3	4	2
$c_3 = 6$	0	1							

Para o valor 1 utilizar $\{1\}$.

Problema do troco

Exemplo: $P = 8$, $S = \{1, 4, 6\}$, $n = 3$

	Q								
Moedas	0	1	2	3	4	5	6	7	8
$c_1 = 1$	0	1	2	3	4	5	6	7	8
$c_2 = 4$	0	1	2	3	1	2	3	4	2
$c_3 = 6$	0	1	2						

Para o valor 2 utilizar $\{1, 1\}$.

Problema do troco

Exemplo: $P = 8$, $S = \{1, 4, 6\}$, $n = 3$

	Q								
Moedas	0	1	2	3	4	5	6	7	8
$c_1 = 1$	0	1	2	3	4	5	6	7	8
$c_2 = 4$	0	1	2	3	1	2	3	4	2
$c_3 = 6$	0	1	2	3					

Para o valor 3 utilizar $\{1, 1, 1\}$.

Problema do troco

Exemplo: $P = 8$, $S = \{1, 4, 6\}$, $n = 3$

	Q								
Moedas	0	1	2	3	4	5	6	7	8
$c_1 = 1$	0	1	2	3	4	5	6	7	8
$c_2 = 4$	0	1	2	3	1	2	3	4	2
$c_3 = 6$	0	1	2	3	1				

Para o valor 4 utilizar $\{4\}$.

Problema do troco

Exemplo: $P = 8$, $S = \{1, 4, 6\}$, $n = 3$

	Q								
Moedas	0	1	2	3	4	5	6	7	8
$c_1 = 1$	0	1	2	3	4	5	6	7	8
$c_2 = 4$	0	1	2	3	1	2	3	4	2
$c_3 = 6$	0	1	2	3	1	2			

Para o valor 5 utilizar $\{1, 4\}$.

Problema do troco

Exemplo: $P = 8$, $S = \{1, 4, 6\}$, $n = 3$

	Q								
Moedas	0	1	2	3	4	5	6	7	8
$c_1 = 1$	0	1	2	3	4	5	6	7	8
$c_2 = 4$	0	1	2	3	1	2	3	4	2
$c_3 = 6$	0	1	2	3	1	2	1		

Para o valor 6 utilizar $\{6\}$.

Problema do troco

Exemplo: $P = 8$, $S = \{1, 4, 6\}$, $n = 3$

	Q								
Moedas	0	1	2	3	4	5	6	7	8
$c_1 = 1$	0	1	2	3	4	5	6	7	8
$c_2 = 4$	0	1	2	3	1	2	3	4	2
$c_3 = 6$	0	1	2	3	1	2	1	2	

Para o valor 7 utilizar $\{1, 6\}$.

Problema do troco

Exemplo: $P = 8$, $S = \{1, 4, 6\}$, $n = 3$

	Q								
Moedas	0	1	2	3	4	5	6	7	8
$c_1 = 1$	0	1	2	3	4	5	6	7	8
$c_2 = 4$	0	1	2	3	1	2	3	4	2
$c_3 = 6$	0	1	2	3	1	2	1	2	

Para o valor 7 utilizar $\{1, 6\}$.

Problema do troco

Exemplo: $P = 8$, $S = \{1, 4, 6\}$, $n = 3$

	Q								
Moedas	0	1	2	3	4	5	6	7	8
$c_1 = 1$	0	1	2	3	4	5	6	7	8
$c_2 = 4$	0	1	2	3	1	2	3	4	2
$c_3 = 6$	0	1	2	3	1	2	1	2	3

Para o valor 8 utilizar $\{1, 1, 6\}$.

Problema do troco

Exemplo: $P = 8$, $S = \{1, 4, 6\}$, $n = 3$

	Q								
Moedas	0	1	2	3	4	5	6	7	8
$c_1 = 1$	0	1	2	3	4	5	6	7	8
$c_2 = 4$	0	1	2	3	1	2	3	4	2
$c_3 = 6$	0	1	2	3	1	2	1	2	3

Para o valor 8 utilizar $\{1, 1, 6\}$ ou $\{4, 4\}$?

Problema do troco

Exemplo: $P = 8$, $S = \{1, 4, 6\}$, $n = 3$

	Q								
Moedas	0	1	2	3	4	5	6	7	8
$c_1 = 1$	0	1	2	3	4	5	6	7	8
$c_2 = 4$	0	1	2	3	1	2	3	4	2
$c_3 = 6$	0	1	2	3	1	2	1	2	3

Para o valor 8 utilizar $\{1, 1, 6\}$ ou $\{4, 4\}$?

Queremos o número mínimo de moedas.

Problema do troco

Para determinar o número mínimo de moedas devemos ter:

$$m(i, Q) = \min_{k=0 \dots Q} \{m(i-1, Q), m(i-1, Q - k \cdot c_i) + k\}$$

Como é o algoritmo de programação dinâmica para resolver este problema?

Problema do troco

calcula_total_moedas($P, n, c[]$)

```
1  para  $i = 0$  até  $n$  faça  $m[i][0] = 0$ 
2  para  $i = 1$  até  $P$  faça  $m[0][i] = \infty$ 
3  para  $i = 0$  até  $n$  faça
4      para  $j = 1$  até  $P$  faça
5          se  $(c[i] > j)$  então  $m[i][j] = m[i - 1][j]$ 
6          senão
7              se  $(m[i - 1][j] < m[i][j - c[i]] + 1)$  então
8                   $m[i][j] = m[i - 1][j]$ 
9              senão
10                  $m[i][j] = m[i][j - c[i]] + 1$ 
```

Problema do troco

calcula_total_moedas($P, n, c[]$)

```
1  para  $i = 0$  até  $n$  faça  $m[i][0] = 0$ 
2  para  $i = 1$  até  $P$  faça  $m[0][i] = \infty$ 
3  para  $i = 1$  até  $n$  faça
4      para  $j = 1$  até  $P$  faça
5          se  $(c[i] > j)$  então  $m[i][j] = m[i - 1][j]$ 
6          senão
7              se  $(m[i - 1][j] < m[i][j - c[i]] + 1)$  então
8                   $m[i][j] = m[i - 1][j]$ 
9              senão
10                  $m[i][j] = m[i][j - c[i]] + 1$ 
```

Complexidade: $O(n \cdot P)$

Problema da mochila

Problema da mochila

Mochila

Dados dois vetores $m[1 \cdots n]$ e $w[1 \cdots n]$, denotamos por $m \cdot w$ o produto escalar $m[1]w[1] + m[2]w[2] + \cdots + m[n]w[n]$.

Suponha um número inteiro não-negativo W e vetores positivos $w[1 \cdots n]$ e $v[1 \cdots n]$.

Problema da mochila

Uma mochila é qualquer vetor $m[1 \cdots n]$ tal que $m \cdot w \leq W$ e $0 \leq m[i] \leq 1$ para todo i .

Denotamos por W a capacidade da mochila. O **valor** de uma mochila é o produto escalar $m \cdot v$.

Dizemos que uma mochila é **ótima** se ela tem valor máximo.

Problema da mochila booleana

Uma mochila $m[1 \cdots n]$ tal que $m[i] = 0$ ou $m[i] = 1$, para todo i , é chamada de mochila booleana (ou binária ou $0 - 1$).

Exemplo: $n = 4$, $W = 50$

	1	2	3	4
w	40	30	20	10
v	840	600	400	100
m	0	0	0	0

Valor: 0

Peso: 0

Problema da mochila booleana

Uma mochila $m[1 \cdots n]$ tal que $m[i] = 0$ ou $m[i] = 1$, para todo i , é chamada de mochila booleana (ou binária ou $0 - 1$).

Exemplo: $n = 4$, $W = 50$

	1	2	3	4
w	40	30	20	10
v	840	600	400	100
m	1	0	0	0

Valor: 840

Peso: 40

Problema da mochila booleana

Uma mochila $m[1 \cdots n]$ tal que $m[i] = 0$ ou $m[i] = 1$, para todo i , é chamada de mochila booleana (ou binária ou $0 - 1$).

Exemplo: $n = 4$, $W = 50$

	1	2	3	4
w	40	30	20	10
v	840	600	400	100
m	1	0	0	1

Valor: 940

Peso: 50 ▷ atingiu a capacidade

Problema da mochila booleana

Uma mochila $m[1 \cdots n]$ tal que $m[i] = 0$ ou $m[i] = 1$, para todo i , é chamada de mochila booleana (ou binária ou $0 - 1$).

Exemplo: $n = 4$, $W = 50$

	1	2	3	4
w	40	30	20	10
v	840	600	400	100
m	0	0	0	0

Valor: 0

Peso: 0

Problema da mochila booleana

Uma mochila $m[1 \cdots n]$ tal que $m[i] = 0$ ou $m[i] = 1$, para todo i , é chamada de mochila booleana (ou binária ou $0 - 1$).

Exemplo: $n = 4$, $W = 50$

	1	2	3	4
w	40	30	20	10
v	840	600	400	100
m	0	1	0	0

Valor: 600

Peso: 30

Problema da mochila booleana

Uma mochila $m[1 \cdots n]$ tal que $m[i] = 0$ ou $m[i] = 1$, para todo i , é chamada de mochila booleana (ou binária ou $0 - 1$).

Exemplo: $n = 4$, $W = 50$

	1	2	3	4
w	40	30	20	10
v	840	600	400	100
m	0	1	1	0

Valor: 1000 ▷ ótimo

Peso: 50 ▷ atingiu a capacidade

Subestrutura ótima

Suponha que $m[1..n]$ é uma mochila ótima para o problema (w, v, n, W) .

Se $m[n] = 1$

então $m[1..n-1]$ é uma mochila booleana

ótima para o subproblema $(w, v, n-1, W - w[n])$

senão $m[1..n]$ é uma mochila booleana

ótima para o subproblema $(w, v, n-1, W)$

Simplificação

Problema: Encontrar o **valor** de uma mochila booleana ótima.

$t[i, Y]$ = valor de uma mochila booleana ótima
para (w, v, i, W)

Possíveis valores de $Y = 0, 1, 2, \dots, W$

Recorrência

$t[i, Y]$ = valor da expressão $m \cdot v$
sujeito à restrição $m \cdot w \leq Y$ (pesquisa operacional)

$t[0, Y] = 0$ para todo Y

$t[i, 0] = 0$ para todo i

$t[i, Y] = t[i - 1, Y]$ se $w[i] > Y$

$t[i, Y] = \max\{t[i - 1, Y], t[i - 1, Y - w[i]] + v[i]\}$ se $w[i] \leq Y$

Solução recursiva

Devolve o **valor** de uma mochila booleana ótima para (w, v, n, W) .

mochila-recursiva(w, v, n, W)

```
1  se  $n = 0$  ou  $W = 0$ 
2      então retorne 0
3  se  $w[n] > W$ 
4      então retorne mochila-recursiva( $w, v, n - 1, W$ )
5   $a =$  mochila-recursiva( $w, v, n - 1, W$ )
6   $b =$  mochila-recursiva( $w, v, n - 1, W - w[n]$ ) +  $v[n]$ 
7  retorne  $\max\{a, b\}$ 
```


Solução recursiva

Consumo de tempo no pior caso é $\Omega(2^n)$, pois o mesmo subproblema é resolvido muitas vezes.

Com programação dinâmica cada subproblema, valor de uma mochila booleana ótima para (w, v, i, Y) , é resolvido **apenas uma vez**.

Como é o algoritmo?

Problema da mochila booleana (PD)

Devolve o **valor** de uma mochila booleana ótima para (w, v, n, W) .

$\text{mochila-pd}(w, v, n, W)$

```
1  para  $Y = 0$  até  $W$  faça
2       $t[0, Y] = 0$ 
3      para  $i = 1$  até  $n$  faça
4           $a = t[i - 1, Y]$ 
5          se  $w[i] > Y$  então  $b = 0$ 
6              senão  $b = t[i - 1, Y - w[i]] + v[i]$ 
7           $t[i, Y] = \max\{a, b\}$ 
8  retorne  $t[n, W]$ 
```

Problema da mochila booleana (PD)

Devolve o **valor** de uma mochila booleana ótima para (w, v, n, W) .

$\text{mochila-pd}(w, v, n, W)$

```
1  para  $Y = 0$  até  $W$  faça
2       $t[0, Y] = 0$ 
3      para  $i = 1$  até  $n$  faça
4           $a = t[i - 1, Y]$ 
5          se  $w[i] > Y$  então  $b = 0$ 
6              senão  $b = t[i - 1, Y - w[i]] + v[i]$ 
7           $t[i, Y] = \max\{a, b\}$ 
8  retorne  $t[n, W]$ 
```

Complexidade: $O(n \cdot W)$

Problema da mochila booleana (PD)

Exemplo: $n = 4$, $W = 5$

	1	2	3	4
w	4	2	1	3
v	500	400	300	450

	0	1	2	3	4	5	Y
0	0	0	0	0	0	0	
1	0						
2	0						
3	0						
4	0						
i							

capacidade: 0, objetos: {}

Problema da mochila booleana (PD)

Exemplo: $n = 4$, $W = 5$

	1	2	3	4
w	4	2	1	3
v	500	400	300	450

	0	1	2	3	4	5	Y
0	0	0	0	0	0	0	
1	0	0					
2	0						
3	0						
4	0						
i							

capacidade: 1, objetos: {}

Problema da mochila booleana (PD)

Exemplo: $n = 4$, $W = 5$

	1	2	3	4
w	4	2	1	3
v	500	400	300	450

	0	1	2	3	4	5	Y
0	0	0	0	0	0	0	
1	0	0	0				
2	0						
3	0						
4	0						
i							

capacidade: 2, objetos: {}

Problema da mochila booleana (PD)

Exemplo: $n = 4$, $W = 5$

	1	2	3	4
w	4	2	1	3
v	500	400	300	450

	0	1	2	3	4	5	Y
0	0	0	0	0	0	0	
1	0	0	0	0			
2	0						
3	0						
4	0						
i							

capacidade: 3, objetos: {}

Problema da mochila booleana (PD)

Exemplo: $n = 4$, $W = 5$

	1	2	3	4
w	4	2	1	3
v	500	400	300	450

	0	1	2	3	4	5	Y
0	0	0	0	0	0	0	
1	0	0	0	0	500		
2	0						
3	0						
4	0						
i							

capacidade: 4, objetos: {1}

Problema da mochila booleana (PD)

Exemplo: $n = 4$, $W = 5$

	1	2	3	4
w	4	2	1	3
v	500	400	300	450

	0	1	2	3	4	5	Y
0	0	0	0	0	0	0	
1	0	0	0	0	500	500	
2	0						
3	0						
4	0						
i							

capacidade: 5, objetos: {1}

Problema da mochila booleana (PD)

Exemplo: $n = 4$, $W = 5$

	1	2	3	4
w	4	2	1	3
v	500	400	300	450

	0	1	2	3	4	5	Y
0	0	0	0	0	0	0	
1	0	0	0	0	500	500	
2	0						
3	0						
4	0						
i							

capacidade: 0, objetos: {}

Problema da mochila booleana (PD)

Exemplo: $n = 4$, $W = 5$

	1	2	3	4
w	4	2	1	3
v	500	400	300	450

	0	1	2	3	4	5	Y
0	0	0	0	0	0	0	
1	0	0	0	0	500	500	
2	0	0					
3	0						
4	0						
i							

capacidade: 1, objetos: {}

Problema da mochila booleana (PD)

Exemplo: $n = 4$, $W = 5$

	1	2	3	4
w	4	2	1	3
v	500	400	300	450

	0	1	2	3	4	5	Y
0	0	0	0	0	0	0	
1	0	0	0	0	500	500	
2	0	0	400				
3	0						
4	0						
i							

capacidade: 2, objetos: {2}

Problema da mochila booleana (PD)

Exemplo: $n = 4$, $W = 5$

	1	2	3	4
w	4	2	1	3
v	500	400	300	450

	0	1	2	3	4	5	Y
0	0	0	0	0	0	0	
1	0	0	0	0	500	500	
2	0	0	400	400			
3	0						
4	0						
i							

capacidade: 3, objetos: {2}

Problema da mochila booleana (PD)

Exemplo: $n = 4$, $W = 5$

	1	2	3	4
w	4	2	1	3
v	500	400	300	450

	0	1	2	3	4	5	Y
0	0	0	0	0	0	0	
1	0	0	0	0	500	500	
2	0	0	400	400	500		
3	0						
4	0						
i							

capacidade: 4, objetos: $\{1\} \triangleright$ objeto 1 vale mais que objeto 2

Problema da mochila booleana (PD)

Exemplo: $n = 4$, $W = 5$

	1	2	3	4
w	4	2	1	3
v	500	400	300	450

	0	1	2	3	4	5	Y
0	0	0	0	0	0	0	
1	0	0	0	0	500	500	
2	0	0	400	400	500	500	
3	0						
4	0						
i							

capacidade: 5, objetos: {1}

Problema da mochila booleana (PD)

Exemplo: $n = 4$, $W = 5$

	1	2	3	4
w	4	2	1	3
v	500	400	300	450

	0	1	2	3	4	5	Y
0	0	0	0	0	0	0	
1	0	0	0	0	500	500	
2	0	0	400	400	500	500	
3	0						
4	0						
i							

capacidade: 0, objetos: {}

Problema da mochila booleana (PD)

Exemplo: $n = 4$, $W = 5$

	1	2	3	4
w	4	2	1	3
v	500	400	300	450

	0	1	2	3	4	5	Y
0	0	0	0	0	0	0	
1	0	0	0	0	500	500	
2	0	0	400	400	500	500	
3	0	300					
4	0						
i							

capacidade: 1, objetos: {3}

Problema da mochila booleana (PD)

Exemplo: $n = 4$, $W = 5$

	1	2	3	4
w	4	2	1	3
v	500	400	300	450

	0	1	2	3	4	5	Y
0	0	0	0	0	0	0	
1	0	0	0	0	500	500	
2	0	0	400	400	500	500	
3	0	300	400				
4	0						
i							

capacidade: 2, objetos: {2} \triangleright objeto 2 vale mais que objeto 3

Problema da mochila booleana (PD)

Exemplo: $n = 4$, $W = 5$

	1	2	3	4
w	4	2	1	3
v	500	400	300	450

	0	1	2	3	4	5	Y
0	0	0	0	0	0	0	
1	0	0	0	0	500	500	
2	0	0	400	400	500	500	
3	0	300	400	700			
4	0						
i							

capacidade: 3, objetos: {2, 3}

Problema da mochila booleana (PD)

Exemplo: $n = 4$, $W = 5$

	1	2	3	4
w	4	2	1	3
v	500	400	300	450

	0	1	2	3	4	5	Y
0	0	0	0	0	0	0	
1	0	0	0	0	500	500	
2	0	0	400	400	500	500	
3	0	300	400	700	700		
4	0						
i							

capacidade: 4, objetos: {2, 3}

Problema da mochila booleana (PD)

Exemplo: $n = 4$, $W = 5$

	1	2	3	4
w	4	2	1	3
v	500	400	300	450

	0	1	2	3	4	5	Y
0	0	0	0	0	0	0	
1	0	0	0	0	500	500	
2	0	0	400	400	500	500	
3	0	300	400	700	700	800	
4	0						
i							

capacidade: 5, objetos: {1, 3}

Problema da mochila booleana (PD)

Exemplo: $n = 4$, $W = 5$

	1	2	3	4
w	4	2	1	3
v	500	400	300	450

	0	1	2	3	4	5	Y
0	0	0	0	0	0	0	
1	0	0	0	0	500	500	
2	0	0	400	400	500	500	
3	0	300	400	700	700	800	
4	0						
i							

capacidade: 0, objetos: {}

Problema da mochila booleana (PD)

Exemplo: $n = 4$, $W = 5$

	1	2	3	4
w	4	2	1	3
v	500	400	300	450

	0	1	2	3	4	5	Y
0	0	0	0	0	0	0	
1	0	0	0	0	500	500	
2	0	0	400	400	500	500	
3	0	300	400	700	700	800	
4	0	300					
i							

capacidade: 1, objetos: {3}

Problema da mochila booleana (PD)

Exemplo: $n = 4$, $W = 5$

	1	2	3	4
w	4	2	1	3
v	500	400	300	450

	0	1	2	3	4	5	Y
0	0	0	0	0	0	0	
1	0	0	0	0	500	500	
2	0	0	400	400	500	500	
3	0	300	400	700	700	800	
4	0	300	400				
i							

capacidade: 2, objetos: {2}

Problema da mochila booleana (PD)

Exemplo: $n = 4$, $W = 5$

	1	2	3	4
w	4	2	1	3
v	500	400	300	450

	0	1	2	3	4	5	Y
0	0	0	0	0	0	0	
1	0	0	0	0	500	500	
2	0	0	400	400	500	500	
3	0	300	400	700	700	800	
4	0	300	400	700			
i							

capacidade: 3, objetos: {2, 3}

Problema da mochila booleana (PD)

Exemplo: $n = 4$, $W = 5$

	1	2	3	4
w	4	2	1	3
v	500	400	300	450

	0	1	2	3	4	5	Y
0	0	0	0	0	0	0	
1	0	0	0	0	500	500	
2	0	0	400	400	500	500	
3	0	300	400	700	700	800	
4	0	300	400	700	750		
i							

capacidade: 4, objetos: {3, 4}

Problema da mochila booleana (PD)

Exemplo: $n = 4$, $W = 5$

	1	2	3	4
w	4	2	1	3
v	500	400	300	450

	0	1	2	3	4	5	Y
0	0	0	0	0	0	0	
1	0	0	0	0	500	500	
2	0	0	400	400	500	500	
3	0	300	400	700	700	800	
4	0	300	400	700	750	850	
i							

capacidade: 5, objetos: {2, 3}

Obtenção da mochila booleana (PD)

$\text{mochila}(w, v, n, W)$

```
1   $Y = W$ 
2  para  $i = n$  até 1 faça
3      se  $(t[i, Y] = t[i - 1, Y])$  então  $m[i] = 0$ 
4          senão  $m[i] = 1$ 
5       $Y = Y - w[i]$ 
6  retorne  $m$ 
```

Complexidade: $O(n)$

Obrigado