

Mochila

Dados dois vetores $x[1..n]$ e $w[1..n]$, denotamos por $x \cdot w$ o **produto escalar**

$$w[1]x[1] + w[2]x[2] + \cdots + w[n]x[n].$$

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

Uma **mochila** é qualquer vetor $x[1..n]$ tal que

$$x \cdot w \leq W \quad \text{e} \quad 0 \leq x[i] \leq 1 \quad \text{para todo } i$$

O **valor** de uma mochila é o número $x \cdot v$.

Uma mochila é **ótima** se tem valor máximo.

Problema booleano da mochila

Uma mochila $x[1..n]$ tal que $x[i] = 0$ ou $x[i] = 1$ para todo i é dita **booleana**.

Problema (Knapsack Problem): Dados (w, v, n, W) , encontrar uma **mochila booleana ótima**.

Exemplo: $W = 50, n = 4$

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

valor = 840

valor = 940

valor = 1000

Subestrutura ótima

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

Se $x[n] = 1$

então $x[1..n-1]$ é **mochila booleana ótima** para $(w, v, n-1, W - w[n])$

senão $x[1..n-1]$ é **mochila booleana ótima** para $(w, v, n-1, W)$

NOTA. Não há nada de especial acerca do índice n . Uma afirmação semelhante vale para qualquer índice i .

Simplificação

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

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

= valor da expressão $x \cdot v$ sujeito às restrições

$$x \cdot w \leq Y,$$

onde x é uma mochila booleana ótima

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

Recorrência

$t[i, Y]$ = valor da expressão $x \cdot v$ sujeito à restrição

$$x \cdot w \leq Y$$

$t[0, Y] = 0$ 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 ótima para (w, v, n, W) .

REC-MOCHILA (w, v, n, W)

1 **se** $n = 0$ **ou** $W = 0$

2 **então devolva** 0

3 **se** $w[n] > W$

4 **então devolva** **REC-MOCHILA** $(w, v, n-1, W)$

5 $a \leftarrow$ **REC-MOCHILA** $(w, v, n-1, W)$

6 $b \leftarrow$ **REC-MOCHILA** $(w, v, n-1, W - w[n]) + v[n]$

7 **devolva** $\max \{a, b\}$

Consumo de tempo no **pior caso** é $\Omega(2^n)$

Por que demora tanto?

O mesmo subproblema é resolvido muitas vezes.

Programação dinâmica

Cada subproblema, valor de uma mochila ótima para

$$(w, v, i, Y),$$

é resolvido **uma só** vez.

Em que ordem calcular os componentes da tabela t ?

Programação dinâmica

Cada subproblema, valor de uma mochila ótima para

$$(w, v, i, Y),$$

é resolvido **uma só** vez.

Em que ordem calcular os componentes da tabela t ?

Olhe a recorrência e pense...

$$t[i, Y] = t[i-1, Y] \text{ se } w[i] > Y$$

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

Programação dinâmica

	0	1	2	3	4	5	6	7	<i>Y</i>
0	0	0	0	0	0	0	0	0	
1	0								
2	0	*	*	*	*	*			
3	0					??			
4	0								
5	0								
6	0								
7	0								

i

Exemplo

$$W = 5 \text{ e } n = 4$$

	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	400	700	800	
4	0	300	400	450	750	850	
i							

Algoritmo de programação dinâmica

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

MOCHILA-BOOLEANA (w, v, n, W)

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

Consumo de tempo é $\Theta(nW)$.

Conclusão

O consumo de tempo do algoritmo
MOCHILA-BOOLEANA é $\Theta(nW)$.

NOTA:

O consumo $\Theta(n2^{\lg W})$ é exponencial!

Explicação: o “tamanho” de W é $\lg W$ e não W
(tente multiplicar $w[1], \dots, w[n]$ e W por 1000)

Se W é $\Omega(2^n)$ o consumo de tempo é $\Omega(n2^n)$,
mais lento que o algoritmo **força bruta**!

Obtenção da mochila

MOCHILA (w, n, W, t)

```
1   $Y \leftarrow W$ 
2  para  $i \leftarrow n$  decrecendo até 1 faça
3      se  $t[i, Y] = t[i-1, Y]$ 
4          então  $x[i] \leftarrow 0$ 
5          senão  $x[i] \leftarrow 1$ 
6               $Y \leftarrow Y - w[i]$ 
7  devolva  $x$ 
```

Consumo de tempo é $\Theta(n)$.

Versão recursiva

MEMOIZED-MOCHILA-BOOLEANA (w, v, n, W)

1 para $i \leftarrow 0$ até n faça

2 para $Y \leftarrow 0$ até W faça

3 $t[i, Y] \leftarrow \infty$

3 devolva LOOKUP-MOC (w, v, n, W)

Versão recursiva

LOOKUP-MOC (w, v, i, Y)

1 **se** $t[i, Y] < \infty$

2 **então devolva** $t[i, Y]$

3 **se** $n = 0$ **ou** $Y = 0$ **então** $t[i, Y] \leftarrow 0$

senão

4 **se** $w[n] > Y$

então

5 $t[i, Y] \leftarrow$ **LOOKUP-MOC** ($w, v, n-1, Y$)

senão

6 $a \leftarrow$ **LOOKUP-MOC** ($w, v, i-1, Y$)

7 $b \leftarrow$ **LOOKUP-MOC** ($w, v, i-1, Y - w[i]$) $+ v[i]$

8 $t[i, Y] \leftarrow \max \{a, b\}$

9 **devolva** $t[i, Y]$