MO417 – Ata do Exercício 16.2-2

Alexandre Toshio Hirata

30 de abril de 2010

Enunciado: Dê uma solução em programação dinâmica para o problema da mochila 0-1 que roda em tempo O(nW), onde n é o número de itens e W é o peso máximo de itens que o ladrão pode colocar em sua mochila.

Seja v_i o valor do item i e w_i o peso do item i. Primeiramente, observe que o problema exige que os pesos sejam inteiros.

Definindo z[i, w] como sendo o máximo valor possível escolhendo entre os itens 1, ..., i numa mochila com peso máximo w (para w = 1..W), podemos definir uma relação recursiva para z.

Se não há itens a serem colocados na mochila ou se esta não suporta nenhum peso, a solução é trivial. Caso o acréscimo do peso do i-ésimo elemento ultrapasse o limite suportado pela mochila, então a solução ótima até o momento é a situação corrente. Caso suporte, então a solução é dada pelo máximo entre a solução corrente e a solução em que adicionamos o item i à mochila. Assim, temos que z pode ser calculada assim:

$$z[i, w] = \begin{cases} 0, & \text{se } n = 0 \lor w = 0 \\ z[i - 1, w], & \text{se } w_i > w \\ \max(z[i - 1, w - w_i] + v_i, z[i - 1, w]) & \text{se } i > 0 \land w \ge w_i \end{cases}$$
 (1)

A seguir, temos o Algoritmo 1 - KNAPSACK, escrito pelo aluno Pedro Hokama e validado pelos alunos em sala e pelo monitor que implementa a solução do problema em questão. Ele recebe como entrada os vetores v[1..n] e w[1..n] e o peso máximo da mochila W. A matriz K equivale à nossa z, porém os índices são ligeiramente diferentes (basta observar que a solução encontra-se em K[1,W]), mas isto não invalida o algoritmo.

Algorithm 1 KNAPSACK(v[1..n], w[1..n], W)

```
K[1...n+1,0...W]
\mathbf{for}\ w \leftarrow 0\ \mathbf{to}\ W\ \mathbf{do}
K[n+1,w] \leftarrow 0
\mathbf{end}\ \mathbf{for}
\mathbf{for}\ i \leftarrow n\ \mathbf{downto}\ 1\ \mathbf{do}
\mathbf{for}\ w \leftarrow 1\ \mathbf{to}\ W\ \mathbf{do}
\mathbf{if}\ w[i] \leq w\ \mathbf{then}
K[i,w] \leftarrow \max(K[i+1,w-w[i]]+v[i],K[i+1,w])
\mathbf{else}
K[i,w] \leftarrow K[i+1,w]
\mathbf{end}\ \mathbf{if}
\mathbf{end}\ \mathbf{for}
\mathbf{end}\ \mathbf{for}
\mathbf{return}\ K[1,W]
```