comentarios-dataset-problema-da-mochila Contextualização

O dataset (conjunto de instâncias) para o problema da mochila foram retirados do artigo

Pisinger, D., Where are the hard knapsack problems? *Computers & Operations Research*, 2005. 32(9): p. 2271-2284"

Essas istâncias estão armazenadas <u>neste site</u> e também encontram-se no <u>site da disciplina</u>.

Para este projeto, estamos interessados nas instâncias classificadas como large-scale, elas estão no diretório large scale.

Neste diretório, existem três tipos de instâncias, com diferentes tipos de correlação entre os dados de peso e valor dos itens.

- 1. Arquivos knaPI 1: correlacionam fracamente os valores de peso e valor dos itens.
- 2. Arquivos knaPI_2 : correlacionam de maneria moderada os valores de peso e valor dos itens.
- 3. Arquivos knaPI 3: correlacionam de maneira forte os valores de peso e valor dos itens.

A correlação tem a ver com a dependência dos valores das duas variáveis. Isto é, para uma correlação forte, os valores de peso e valor tendem a serem mais próximos, enquanto em uma correlação mais fraco, os itens possuem mais disparidade entre o peso e o seu valor.

A discussão deverá ser realizada de acordo com as diferentes correlações dos valores, visto que elas possuem influência direta nos resultados.

Sugestão de configuração experimental

É interessante comparar as duas abordagens gulosas e a abordagem de programação dinâmica de acordo com os três tipos de arquivos: knaPI_1, knaPI_2 e knaPI_3. Tanto o tempo de execução quanto a qualidade da solução devem ser avaliadas.

Descrição dos arquivos

Os arquivos estão nomeados da seguinte forma

knaPI_x_y_z_1 em que:

- x corresponde ao grau de correlação entre peso e valor dos itens:
 - x=1 para baixa correlação.
 - x=2 para média correlação.
 - x=3 para alta correlação.
- y corresponde à quantidade de itens.
- z corresponde ao peso máximo de cada item. No caso desse dataset, z é sempre 1000.

A primeira linha de cada arquivo possui dois inteiros:

• y , conforme explicado acima e $\,\mathbb{W}\,$, correspondente à capacidade da mochila. As próximas y linhas de cada arquivo possuem cada, dois valores v_i e w_i , que descrevem, respectivamente, o valor de o peso de cada um dos itens.

Por fim, a última linha do arquivo possui um vetor X, de tamanho y contendo apenas os valores 0 e 1. Se X[i]=0 então, o i-ésimo item, que possui valor v_i e peso w_i **não** está na melhor solução possível. Se X[i]=1, então o i-ésimo item, está no melhor valor possível. O vetor X pode ser utilizado para descobrir o valor máximo do benefício que pode ser acumulado e comparar com a implementação do algoritmo de programação dinâmica, que deve chegar no mesmo valor. Como é possível que haja mais de um arranjo de itens que chegue na solução ótima, o vetor X não é único! A solução do algoritmo de programação dinâmica implementado por vocês pode escolher itens diferentes e chegar na solução ótima também.

Métrica da qualidade da solução

Para avaliar a qualidade da solução, pode-se utilizar a seguinte métrica:

$$q = rac{x}{x^*}$$

Onde x corresponde ao benefício máximo encontrado pela solução enquanto x^* corresponde ao benefício ótimo, isto é, à melhor solução possível. Quanto mais próximo de 1 for esse valor, melhor. Soluções que sempre encontram a melhor resposta, tem valor q=1 para qualquer instância.

Gráficos

A sugestão é fazer gráfico separando os arquivos de acordo com o nível de correlação de peso e valor dos itens. Ou seja, haverá gráficos para os arquivos knaPI_1, knaPI_2 e knaPI_3.

Para cada um desses tipos, haverá dois gráficos:

- Um gráfico de curvas para o tempo de execução, conforme y aumenta. Neste caso, serão 3 curvas, um para cada abordagem. De acordo com o dataset, y pode assumir os valores (100, 200, 500, 1000, 2000, 5000, 1000), logo, são sete pontos para cada curva.
- Um gráfico de barras com a qualidade da solução, conforme y aumenta. No caso, são 3 barras para cada valor de y, uma para cada tipo de abordagem. De acordo com o dataset, y pode assumir os valores (100, 200, 500, 1000, 2000, 5000, 1000), logo, são sete grupos de três barras, totalizando vinte e uma barras.