Aula 4 Programação gulosa

- Método guloso de projeto de algoritmos
 - escolhe, em cada iteração, o objeto mais "apetitoso" que vê pela frente
 - "míope": ele toma decisões com base nas informações disponíveis na iteração corrente
 - sem olhar as consequências que essas decisões terão no futuro

 Essa estratégia nem sempre produz o resultado esperado!

- Prog. Gulosa
 - abocanha a alternativa mais promissora (sem explorar as outras)
 - é muito rápido
 - nunca se arrepende de uma decisão já tomada
 - não tem prova de correção simples

- Prog. Dinâmica
 - explora todas as alternativa (mas faz isso de maneira eficiente)
 - é um tanto lento
 - a cada iteração pode se arrepender de decisões tomadas anteriormente (ou seja, pode rever o "ótimo corrente")
 - tem prova de correção simples

- Tenho **n** arquivos no computador
- Cada arquivo i tem ti megabytes
- Quero gravar o maior número possível de arquivos num pendrive que tem capacidade para c megabytes



 encontrar o maior subconjunto X do intervalo 1..n que satisfaça a restrição:

$$\sum_{i \in X} ti \leq C$$

• Obs: queremos maximizar | X | e não a soma:

$$\sum_{i \in X} ti$$

Exemplo

- Instância:
 - n = 8, t = (10,15,20,20,30,35,40,50) e c = 90 tem muitas soluções:

- Heurística:
 - Escolher o menor dos arquivos que ainda não foram gravados

O algoritmo é guloso pois abocanha o menor arquivo sem antes pesar os prós e contras dessa escolha

 Embora a estratégia pareça natural, não é óbvio que ela produz o resultado desejado

```
PENDRIVE (t, n, c) \triangleright t_1 \leq ... \leq t_n

1   i := 1

2   enquanto i \leq n e t_i \leq c

3   c := c - t_i \triangleright escolhe i

4   i := i + 1

5   devolva \{1, ..., i-1\}
```

Exercício

- Proponha uma estratégia gulosa para resolver o problema da mochila booleana.
 - Qual o resultado da sua estratégia para uma mochila com n = 4 objetos e capacidade c = 5

```
1 2 3 4
p 4 2 1 3
v 500 400 300 450
```

- Qual a classe de complexidade da sua solução?