

# Problème du sac à dos

- On dispose de  $n$  objets de poids positifs  $w_1, w_2, \dots, w_n$  et de valeurs positives  $v_1, v_2, \dots, v_n$ , respectivement.
- On a un sac à dos de capacité maximale en poids de  $W$ .

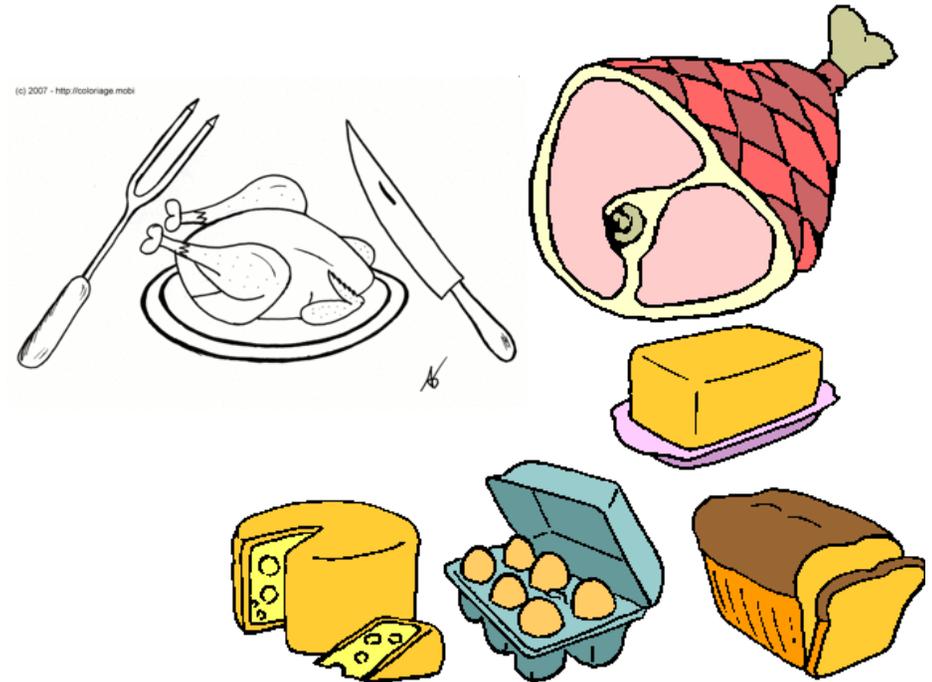
**Problème:** Remplir le sac à dos de sorte de maximiser la valeur des objets inclus tout en respectant la contrainte de poids



<http://madamebellefeuille.blogspot.ca/2012/03/dans-mon-sac-dos.html>

# Problème du sac à dos

- On suppose qu'on peut apporter une fraction  $x_i$  de chaque objet  $i$



**Problème:** Maximiser  $\sum_{i=1}^n x_i v_i$  tel que  $\sum_{i=1}^n x_i w_i \leq W$   
et  $0 \leq x_i \leq 1$

# Problème du sac à dos

## Stratégie vorace:

- Sélectionner chaque objet à tour de rôle dans un certain ordre
- Mettre la plus grande fraction possible de cet objet dans le sac (sans dépasser la capacité maximale du sac)
- Arrêter quand le sac est plein

## Fonctions de sélection possibles:

- 1) Choisir à chaque étape l'objet de plus grande valeur
- 2) Choisir à chaque étape l'objet le plus léger
- 3) Choisir à chaque étape l'objet dont la valeur par unité de poids est maximale

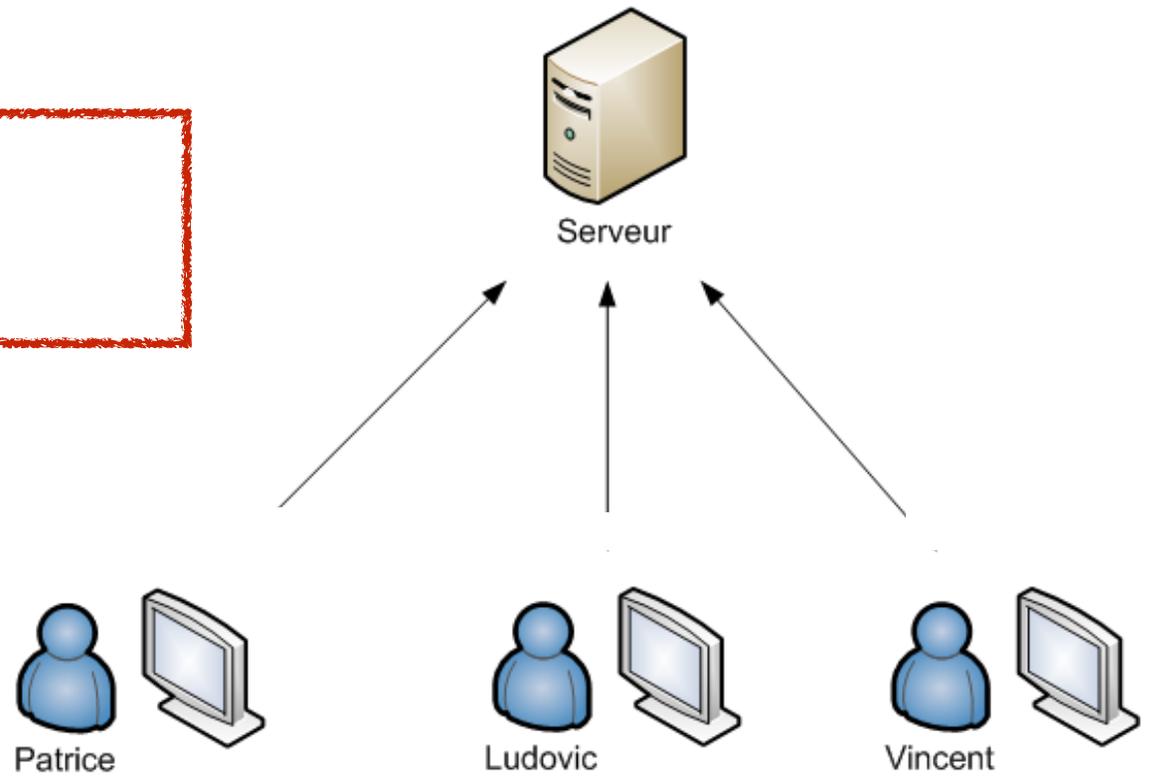
# Problème du sac à dos

**Théorème:** Si les objets sont choisis par ordre décroissant de valeur par unité de poids ( $\frac{v_i}{w_i}$ ), alors l'algorithme du sac à dos vorace trouve une solution optimale.

# Problème de la file d'attente simple

- On a un serveur et  $n$  clients
- Chaque client  $i$  a besoin d'un temps de service  $t_i$
- Si un client  $i$  doit attendre, son temps d'attente est dénoté  $a_i$

**Problème:** Minimiser  $\sum_{i=1}^n t_i + a_i$



<http://web.univ-pau.fr/~puiseux/enseignement/python/tutoQt-zero/qt15/tutoriel-3-11396-0-communiquer-en-reseau-avec-son-programme.html>

# Problème de la file d'attente simple

**Théorème:** Si on sert les clients selon un ordre croissant du temps de service demandé, l'algorithme vorace trouve une solution optimale.