

### Conception d'algorithmes

Retour Arrière



### Le problème du sac à dos

- > Vu l'année dernière (cours + tutorat)
- > ..?
- > Rappel sur les algo récursifs ...
  - ??



# Ecriture d'un algorithme récursif

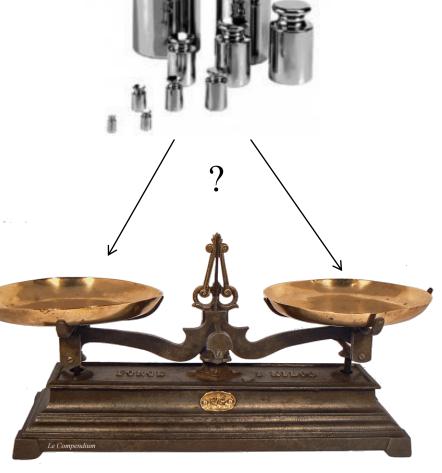
- > Ingrédients:
  - Cas trivial
  - Cas récursif
  - Quantité de contrôle (assurer terminaison)
  - Paramétrage du problème et premier appel



### Exemple1: équilibrer une balance à plateau

Un ensemble de n poids w1, w2,...,wn

Comment les répartir en 2 sous ensemble de masses égales





#### Formulation

- $\gt$  Soit xi = 0 si la masse i est à gauche, et xi=1 sinon
- > Objectif:

$$\sum_{i=1}^{n} x_i w_{i} = \sum_{i=1}^{n} (1 - x_i) w_i$$

> Ou minimiser

$$\delta = \sum_{i=1}^{n} x_i w_i - \sum_{i=1}^{n} (1 - x_i) w_i$$



### Principe de l'algorithme

- > Principe récursif
  - On prend le « premier » poids, on l'affecte à un plateau et on regarde si ça peut donner la solution en passant au suivant
  - Sinon on affecte ce « premier » à l'autre plateau et on regarde si ça peut donner la solution en passant au suivant
- > Cas trivial:
  - On a affecté tous les poids → on retourne vrai si la différence des plateau est nulle
- > Paramétrage
  - Le rang du poids considéré



### Implantation

- > Structures de données nécessaires
- > Algorithme
- > Comment afficher la solution (où est elle?)
- > Passage à un problème d'optimisation ?



## Algorithme

- > ???
- > À vous



### Principe général

- > C'est un parcours d'arbre.
- > Si le nœud *n* est une feuille
  - regarder si c'est une solution oui retourner VRAI non retourner FAUX
- Sinon
   pour chaque fils c du nœud n
   Si la résolution de c est un succès retourner VRAI retourner FAUX // on a tout exploré ...
- > fsi



### Algorithme moins informel

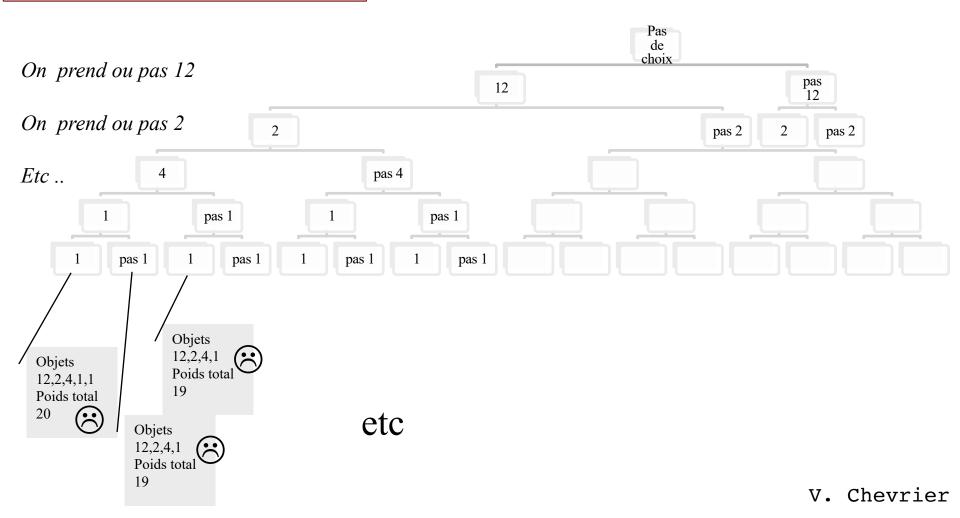
```
resoudre (n: nœud): booleen
si feuille(n) alors retourner solution(n)
sinon
pour c dans fils(n) faire
Si resoudre(c) alors retourner VRAI fsi
fpour
retourner FAUX
```

solution(n: nœud): booleenIndique si n est solution



### Illustration avec le problème du sac à dos

```
charge = 15
paquets = 12, 2, 4, 1, 1
```





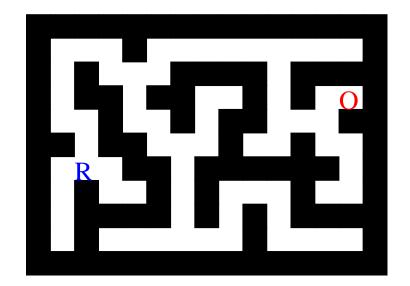
#### Remarques

- > Arrêt
  - Quand solution trouvée (résolution de problème)
  - Quand optimum trouvé (optimisation) donc lorsque tout est parcouru
- > Ici description d'un parcours en profondeur d'abord
  - Possibilité d'ordonner les fils selon une heuristique
- > Parfois on trouve des états déjà rencontrés
  - Comment éviter de refaire les calculs ...
  - Équivalent à un parcours de graphe
  - Optimisation = plus court chemin ...



### Cas d'application

- > Exemples
  - Cavalier sur échiquier
  - Balance à N plateaux
  - Trouver un chemin/un objet dans un labyrinthe
- Cadrage
  - Représentation du problème
  - Principe d'algorithme récursif



```
private boolean resoudreR(int i) {
        // trivial cases
        if (i == nbMass) {
                return sommeOk();
        } else {
                // here we try all the possibilities
                for (int possibility = 0; possibility < nbSet; possibility++) {</pre>
                         repartition[i - 1] = possibility;
                         if (resoudreR(i + 1)) // on essaie en mettant sur le ieme
                                                                          // plateau)
                                 return true;
                // all is tried and fails
                return false;
```