

# Conception d'algorithmes

Force brute

# Force brute

- Simple
- On essaie toutes les possibilités sans se préoccuper d'une quelconque stratégie
- On trouve la solution si elle existe

# Force brute : principe

- Il faut pouvoir énumérer toutes les possibilités de solutions
  - Définir une manière de parcourir toutes les possibilités
- Savoir si une possibilité est satisfaisante
- ***Recherche exhaustive***
- Manière la plus directe d'aborder un problème
  
- Exemple
  - Cracker un mot de passe
    - Prendre un dictionnaire et essayer tous les mots
  - Deviner l'âge d'une personne
    - Énumérer les entiers

# Algo abstrait (wikipedia)

- Soit un problème  $P$  à résoudre
- Soit  ***$E$  l'ensemble des états*** muni des opérations suivantes
  - $\text{first}() \rightarrow$  une solution candidate (ou null)
  - $\text{next}(c) \rightarrow$  solution candidate suivante de  $c$  (ou null)
  - $\text{valid}(c,P) \rightarrow$  booléen vrai si solution valide
  - $\text{output}(c) \rightarrow$  stocke la solution (si on les veut toutes)
- $c \leftarrow \text{first}(E)$
- Tant que  $c \neq \text{null}$  faire
  - Si  $\text{valid}(c,P)$  alors  $\text{output}(c)$
  - $c \leftarrow \text{next}(c)$

- Complexité = ??

# Exemple introductif

- Soit différentes pièces de monnaies
  - en centimes : 100, 1, 2, 2,10, 5, 2, 20, 2, 100, 200
- Somme à rendre 37
- Comment écrire un algorithme qui calcule si on peut rendre la monnaie ?

## ➤ Solutions possibles

- 100
- 100 +1
- 100+1+2
- 100+1+2+2
- ...
- 1
- 1+2
- 1+2+2
- etc

Au bout de combien d'étapes  
trouve t-on la solution ????

## Exemple: trouver un nombre $x$ entre 1 et $N$

- Les états  $\rightarrow 1 \dots N$
- first  $\rightarrow 1$
- next  $\rightarrow$  incrémenter
- output  $\rightarrow$  stocker dans une liste
- valid  $\rightarrow$  comparer l'état avec  $x$

## Exemple: trouver un nombre $x$ entre 1 et $N$ (bis)

- Les états  $\rightarrow 1 \dots N$  (représentés sous forme d'ensemble)
- next  $\rightarrow$  tirer un nb au hasard et le retirer de l'ensemble
- output  $\rightarrow$  stocker dans une liste
- valid  $\rightarrow$  comparer le nb avec  $x$



# Critique

- Facile à mettre en œuvre (dès qu'on sait énumérer les solutions !)
- Le parcours étant fait sans connaissance du problème et de ses caractéristiques
  - On veut faire 37 et on essaie avec 200 !
  - Connaissances heuristiques :
    - Ex réduire l'espace de recherche ; ne pas considérer les pièces de valeurs supérieures à la somme à rendre
    - ➔ introduire des choix à chaque étape
- Explosion combinatoire !!
  - Ici  $2^8=256$  possibilités (c'est encore possible)
  - Si on a 70 pièces en caisse ....

# Retour sur le problème des pièces à rendre

---

- Donner un algorithme de force brute résolvant ce problème
  - Exercice/programmation

# Pièces de monnaie

## ➤ Solution 1 (force très brute)

```
for(int i0=0;i0<=1;i0++){  
    for(int i1=0;i1<=1;i1++){  
        Etc.  
        if (i0*200+i1*100+ ...==somme) { s++;}  
    }  
}
```

Inconvénients ?

# Pièces de monnaie

## ➤ Solution 2 (force brute)

- `valeur[0]=200; valeur[1]=100;`

```
for(int i0=0;i0<=1;i0++){
```

```
    for(int i1=0;i1<=1;i1++){
```

```
        Etc.
```

```
        if (i0*valeur[0]+i1*valeur[1]+ ...==somme) { s++;}
```

```
    }
```

```
}
```

Inconvénients ?

# Retour sur le problème des pièces à rendre

- Donner un algorithme de force brute (itératif ou non)
  - Exercice/programmation
    - On dispose de N pièces
    - Idée 1:
      - Soit pièce un tableau tq  $piece[i]$  correspond à la valeur de la ième pièce
      - Soit  $encompte[i]$  un tableau à valeur dans 0/1
      - Écrire un programme avec n itérations → critique ?
    - Idée 2: parcours par récursivité (-> backtrack)
    - Idée 3: générer toutes les solutions/se donner une manière d'énumérer cf exemple