

# Chapitre 1 : Les arbres binaires et tas

Informatique pour tous – MP

# Structure arborescente : motivation

---

- ▶ arbres généalogiques
- ▶ tournois sportifs
- ▶ probabilités
- ▶ stockage d'expressions algébriques
- ▶ théorie des jeux...

# Table des matières

---

- 1 Définition récursive des arbres binaires
- 2 Implémentation par une liste
- 3 Représentation par un tableau
- 4 Définition des tas
- 5 Affichage des arbres

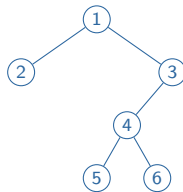
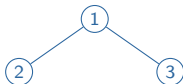
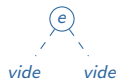
# Définition récursive des arbres binaires

**Définition** : un arbre binaire étiqueté est

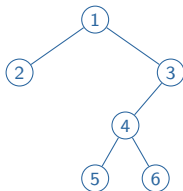
- ▶ soit
- ▶ soit de la forme
  - ▶  $e \in E$  :
  - ▶  $fils\_g, fils\_d$  :

**Rq** : on peut définir des arbres avec plus de fils (liste).

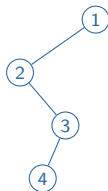
**Représentation graphique** :



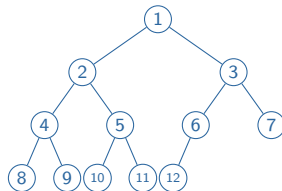
# Définition récursive des arbres binaires



Exemple 1



Exemple 2



Exemple 3

## Vocabulaire :

- ▶ *fils\_g* et *fils\_d* sont
- ▶ *a* est
- ▶ les triplets  $[e, \textit{fils\_g}, \textit{fils\_d}]$
- ▶ le seul nœud qui n'a pas de père
- ▶ les nœuds avec fils vides

# Notion de hauteur

---

## Definition (Hauteur)

- ▶ La hauteur (ou profondeur, ou niveau) d'un nœud est définie par :

$$h(x) = \begin{cases} 0 & \text{si } x \text{ est la racine} \\ h(y) + 1 & \text{si } y \text{ est le père de } x \end{cases}$$

- ▶ La hauteur d'un arbre est

**Propriété :** la hauteur  $h$  d'un arbre à  $n$  nœuds vérifie

# Notion de hauteur

---

**Propriété** : la hauteur  $h$  d'un arbre à  $n$  nœuds vérifie

$$\lfloor \log_2 n \rfloor \leq h \leq n - 1$$

## Preuve

▶ majoration de  $h$  :



▶ minoration de  $h$  :



(I)

(H)

(C)  $(\mathcal{P}_k)$  est vrai pour tout  $k \in \mathbb{N}$



Ainsi

# Arbres parfaits

---

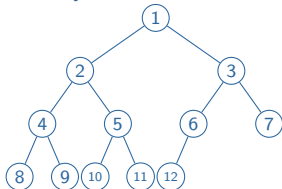
**Définition :** un arbre est **parfait** :

- ▶ si tous ses niveaux
- ▶ sauf éventuellement
- ▶ le dernier niveau est

**Propriété :**

la hauteur d'un arbre parfait à  $n$  nœuds est

**Exemple 3 :**





# Primitives du type abstrait arbre binaire

---

- ▶ `est_vide(a)` :
- ▶ `arbre_vide()` :
- ▶ `cons(e,g,d)` :
- ▶ `contenu(a)` :
- ▶ `f_g(a)` (*resp.* `f_d(a)`) :

# Implémentation par une liste

---

En Python, on peut simplement utiliser la structure de liste :

`cons(e, g, d) =`

▶ **Exemple 1 :**

▶ **Exemple 2 :**

▶ **Exemple 3 :**

# Représentation par un tableau

---

**ID** : stocker dans un tableau  $t$  les étiquettes

## Mise en œuvre

- ▶ on suppose les nœuds numérotés :
  - ▶ de haut en bas
  - ▶ de gauche à droite
  - ▶ à partir de 1
- ▶ dans la case  $t[k]$ ,

## Conséquences

- ▶ niveau  $i$  :
- ▶ fils de  $t[k]$  :
- ▶ père de  $t[k]$  :

# Représentation par un tableau : exemple

---

▶ **Exemple 1 :**

▶ **Exemple 2 :**

▶ **Exemple 3 :**

## Conclusion

- ▶ Adapté aux arbres parfaits (donc aux tas...)
- ▶ sinon :

# Définition des tas

---

## Definition (Tas)

Un **tas** est un arbre binaire :



**Conséquence :**

**Exemple :**  $[-1, 3, 5, 9, 6, 8, 11, 10, 12, 18, 14]$  est un tas

Plus clair comme ça :

**Point CG :** introduit par J.W.J. Williams en 1964 pour expliciter son algorithme de tri par tas...(sujet du TP)

# Affichage des arbres

## Objectif

```
      3
     / \
    5   8
   / \ / \
  6  8 8 11
 / \ / \
12 18 14
```

## Indications :

- ▶ `' '*n` construit une chaîne de `n` espaces
- ▶ `'{: 3}'' .format(e)` crée une chaîne de 3 caractères où `e` est centré