

Dans les 2 parties de ce TD/cours, vous trouverez un exemple de démonstration (à lire attentivement!) dont vous pouvez vous inspirer pour répondre aux questions suivantes.

I Preuve d'équation de récurrence

I.1 Exemple : récurrence sur la hauteur

Théorème : Hauteur

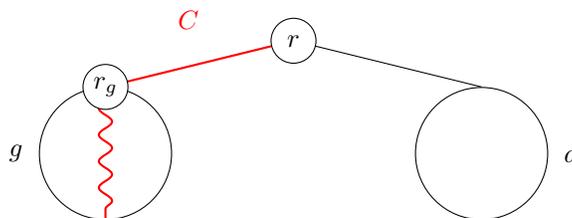
Soit a un arbre binaire non vide, de sous-arbre gauche g et sous-arbre droit d .

On note h_a la hauteur de a , définie comme la longueur maximum (en nombre d'arêtes) d'un chemin de la racine de a à une feuille. Alors :

$$h_a = 1 + \max(h_g, h_d)$$

Preuve : Soit C un chemin de longueur maximum de la racine de a à une feuille.

C passe soit dans g , soit dans d (et pas dans les deux). Supposons que C passe dans g , l'autre cas étant symétrique.



Soit C_g la partie de C qui est incluse dans g .

Supposons que C_g ne soit pas un chemin de longueur maximum de la racine à une feuille dans g . Il existe alors un chemin C'_g plus long que C_g dans g . Mais alors la concaténation de l'arête de r à r_g (racine de g) et du C'_g est plus long que C , ce qui est une contradiction.

Donc C_g est un plus long chemin de r_g à une feuille de g : sa longueur est donc h_g par définition. D'où $h_a = h_g + 1$.

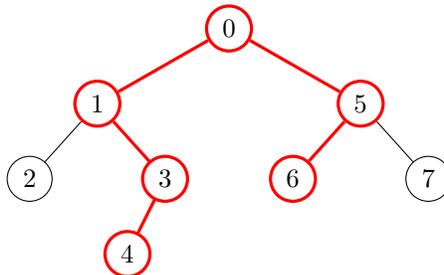
Si C passe par d , on a, par un raisonnement similaire : $h_a = h_d + 1$.

Comme la hauteur est le maximum sur tous les chemins possibles :

$$h_a = 1 + \max(h_g, h_d)$$

I.2 Exercice : Diamètre

Le **diamètre** d_a d'un arbre a est la longueur maximum d'un chemin entre 2 noeuds quelconques de cet arbre. Par exemple, le diamètre de l'arbre ci-dessous est 5, correspondant au chemin $4 \rightarrow 3 \rightarrow 1 \rightarrow 0 \rightarrow 5 \rightarrow 7$.



1. Soit a un arbre binaire composé d'une racine r_a , d'un sous-arbre gauche g et d'un sous-arbre droit d . Donner, en la démontrant, une relation de récurrence permettant de calculer d_a .
2. En déduire une fonction permettant de calculer le diamètre d'un arbre binaire. Quelle est sa complexité ?
3. Pourquoi la fonction précédente n'est pas très efficace ? L'améliorer pour calculer le diamètre en complexité linéaire.

II Preuve de formule sur les arbres

II.1 Exemple : nombre d'arêtes d'un arbre binaire

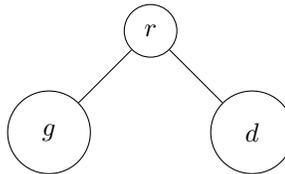
Théorème : Nombre d'arêtes

Soit a un arbre binaire à $n \geq 1$ noeuds.
Alors a possède $n - 1$ arêtes.

Preuve : Démontrons, par récurrence forte :

H_n : « un arbre binaire à $n \geq 1$ noeuds possède $n - 1$ arêtes »

- H_1 est clairement vraie : un arbre à 1 sommet possède 0 arête.
- Supposons H_n vraie et soit a un arbre binaire à $n + 1$ noeuds.
 a se décompose comme une racine r , un sous-arbre gauche g et un sous-arbre droit d :



- Si $g = \emptyset$, alors d a n noeuds donc $n - 1$ arêtes d'après H_n . Avec l'arête de r vers la racine de d , il y a donc bien n arêtes au total.
- De même si $d = \emptyset$.
- Sinon, soit k le nombre de noeuds de g . d possède alors $n + 1 - k$ noeuds. D'après H_k , g possède $k - 1$ arêtes. D'après H_{n-k} , d possède $n - k - 1$ arêtes. Donc a possède :

$$\underbrace{2}_r + \underbrace{k - 1}_g + \underbrace{n - k - 1}_d = n \text{ arêtes}$$

Remarque : On aurait aussi pu faire une récurrence sur la hauteur de l'arbre, l'important étant que le paramètre sur lequel on fait la récurrence soit strictement plus petit sur les sous-arbres. La plupart des récurrences sur les arbres se font sur le nombre de noeuds ou la hauteur, au choix.

II.2 Exercice : Nombre de feuilles

- Démontrer que, si a est un arbre binaire avec f_a feuilles et de hauteur h_a :

$$f_a \leq 2^{h_a}$$

On rappelle qu'une feuille est un noeud sans fils (dont les deux sous-arbres sont vides) et qu'un noeud interne est un noeud qui n'est pas une feuille. Un arbre est **binaire strict** si ses noeuds ont 0 ou 2 fils.

- Soit a un arbre binaire **strict**. Conjecturer une formule reliant le nombre f_a de feuilles de a avec son nombre n_a de noeuds internes, puis la prouver par récurrence.

II.3 Exercice : Nombre d'arbres binaires

Dans cet exercice, on veut compter le nombre a_n d'arbres binaires à n noeuds.

- Que vaut a_1, a_2, a_3, a_4 ? Dessiner les arbres correspondants.
- Montrer que, si $n \in \mathbb{N}$:

$$a_{n+1} = \sum_{k=0}^n a_k a_{n-k}$$

L'équation de récurrence ci-dessus permet de montrer (en utilisant, par exemple, des séries entières que vous allez voir plus tard en mathématiques) que a_n est égal au **nombre de Catalan** :

$$a_n = \frac{1}{n+1} \binom{2n}{n}$$