

TELECOM Nancy 1A — Mathématiques Appliquées à l'Informatique  
Raisonnement par récurrence et par induction, ensembles définis par induction, principe des tiroirs.

**Exercice 1** : On considère un quadrillage carré de côté  $2^n$  où  $n$  est un entier naturel quelconque. Montrer qu'en supprimant une quelconque des cases de ce quadrillage, la partie restante peut être recouverte par des triminos de la forme suivante :



FIGURE 1 – Forme des triminos

Démontrer ce résultat par récurrence sur  $n$ . Montrer l'algorithme sous-jacent permettant de résoudre ce puzzle pour  $n = 3$ .

**Exercice 2** :

1. Montrer que  $(\forall n \in \mathbb{N}) (n+1)^2 - (n+2)^2 - (n+3)^2 + (n+4)^2 = 4$ .
2. Dédire du résultat précédent que tout entier  $m \in \mathbb{N}$  peut s'écrire comme somme et différence de carrés  $1^2, 2^2, 3^2, \dots, n^2$  pour un certain entier  $n$ , c'est-à-dire

$$(\forall m \in \mathbb{N})(\exists n \in \mathbb{N})(\exists \epsilon_1, \dots, \epsilon_n \in \{-1, 1\}) m = \epsilon_1 1^2 + \epsilon_2 2^2 + \dots + \epsilon_n n^2$$

**Indications** : On considérera une récurrence à 4 crans et on montrera le résultat pour  $m = 0$  (avec  $n = 7$ ),  $m = 1$  (avec  $n = 1$ ),  $m = 2$  (avec  $n = 4$ ) et  $m = 3$  (avec  $n = 2$ ).

**Exercice 3** : On considère l'ensemble  $AB$  des arbres binaires définis inductivement (voir définition donnée en cours), ainsi que les fonctions  $n$  et  $h$  calculant respectivement le nombre d'éléments et la hauteur d'un arbre binaire. Montrer que  $(\forall a \in AB) h(a) \leq n(a)$ .

**Exercice 4** : On dit qu'un arbre binaire est strict s'il est non vide et s'il n'a pas de nœud avec un seul fils non vide.

1. Définir par induction l'ensemble  $ABS$  des arbres binaires stricts.
2. Définir la fonction  $n$  calculant le nombre d'éléments (c.-à-d. nœuds) d'un arbre binaire strict.
3. Définir la fonction  $f$  calculant le nombre de feuilles d'un arbre binaire strict.
4. Montrer que  $(\forall a \in ABS) n(a) = 2 * f(a) - 1$ .

**Exercice 5** On considère l'ensemble  $Liste$  des listes d'éléments de  $\mathbb{N}$  défini inductivement par

- la base  $B = \{nil\}$  ( $nil$  est appelé la liste vide).
- l'ensemble des opérations comporte la seule opération ::

$$\begin{aligned} :: : \quad \mathbb{N} \times Liste &\rightarrow Liste \\ (e, l) &\mapsto e :: l \end{aligned}$$

1. Définir la fonction  $somme$  :  $Liste \rightarrow \mathbb{N}$  calculant la somme des éléments d'une liste d'entiers.
2. Définir la fonction  $longueur$  :  $Liste \rightarrow \mathbb{N}$ , calculant la longueur d'une liste.

3. Définir la fonction *maximum* :  $Liste \rightarrow \mathbb{N}$  calculant le plus grand élément d'une liste. En général, on ne définit pas le maximum de *nil*, la liste vide, quelle valeur doit-on donner, si on veut le faire ? justifier votre réponse. Indication : utiliser la fonction  $max(a, b)$  calculant le maximum de deux nombres entiers.
4. Démontrer la propriété suivante :

$$(\forall l \in Liste) \text{somme}(l) \leq \text{longueur}(l) * \text{maximum}(l)$$

**Exercice 6** : Un arbre binaire est *équilibré* si pour chaque nœud de l'arbre la différence entre les hauteurs des sous-arbres gauche et droit est au plus 1. Par exemple, la figure ?? montre des arbres équilibrés de hauteur 3, 4 et 5 (les étiquettes des nœuds ne sont pas représentées).

1. Définir inductivement l'ensemble *AVL* des arbres équilibrés.
2. On définit la suite entière  $u$  par :

$$\begin{cases} u_0 = 0 \\ u_1 = 1 \\ u_n = u_{n-1} + u_{n-2} + 1 \text{ si } n \geq 2 \end{cases}$$

Montrer que  $(\forall a \in AVL) \ n(a) \geq u_{h(a)}$ , où  $n$  et  $h$  sont respectivement les fonctions donnant le nombre de nœuds et la hauteur d'un arbre.

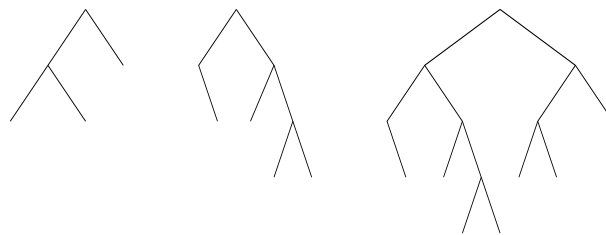


FIGURE 2 – Exemples d'arbres équilibrés

**Exercice 7** : Montrer qu'avec des timbres poste de 3 et de 5 euros, on peut effectuer des affranchissements de sommes entières supérieures ou égales à 8 euros.

**Indications** : établir la formule correspondante à cette affirmation et démontrer cette formule par une récurrence à  $k$  crans pour un  $k$  adéquat.

**Exercice 8**<sup>1</sup> : On considère une balance de type Roberval qui a une précision de  $10^{-6} g$  sur la plage allant de 0 à 5000 grammes (ça ne doit pas être donné comme matériel !). On dispose par ailleurs d'un tas de pommes de terre de 50 tubercules et acheté au supermarché le plus proche.

1. Montrer qu'il existe deux sous-tas disjoints et non vides du tas complet qui équilibrent la balance (c.-à-d. que la différence de masse entre les deux tas est inférieure à  $10^{-6} g$ ).
2. Le raisonnement mis en œuvre pour résoudre la première question permet-il d'obtenir les deux tas dont on a prouvé l'existence ? Un informaticien sera-t-il satisfait du résultat démontré ?

---

1. Cet exercice est tiré du livre : Mathématiques Discrètes (Automates, Langages, Logique et Décidabilité). Pierre Marchand. Dunod