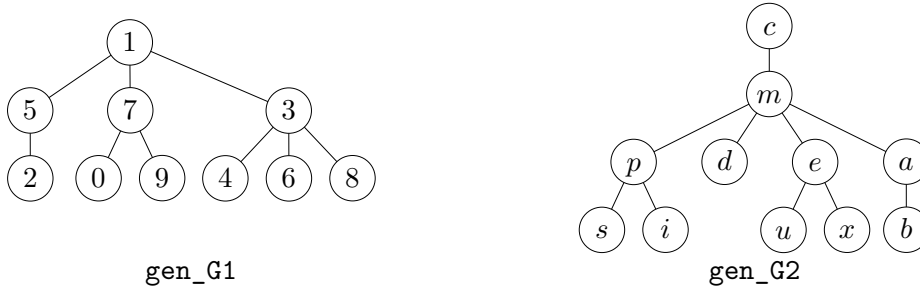


### Exercice 3. Parcours d'un arbre d'arité quelconque

Question 1 –



Question 2 –

```

(* La fonction 'aux' prend en entree un accumulateur et une liste
d'arbres et renvoie la concatenation des parcours prefixes des arbres
concatenée avec l'accumulateur. *)
let parc_pre_gen a =
  let rec aux acc li = match li with
    | [] -> acc
    | N_gen (e, f)::q -> e::aux (aux acc q) f in
  aux [] [a];;
  
```

Question 3 –

```

(* La fonction 'aux' prend en entree un accumulateur et une liste
d'arbres et renvoie la concatenation des parcours postfixes des arbres
concatenée avec l'accumulateur. *)
let parc_post_gen a =
  let rec aux acc li = match li with
    | [] -> acc
    | N_gen (e, f)::q -> aux (e::aux acc q) f in
  aux [] [a];;
  
```

**Question 4** – La fonction `ajout_fils_dans_file` prend en argument une file et une liste d'arbres et ajoute tous les arbres de la liste dans la file.

```

(* Prend en argument une file et une liste d'arbres.
Ajoute tous les éléments de la liste dans la file *)
let rec ajout_fils_dans_file (file: 'a gen Queue.t) (li: 'a gen list): unit =
  match li with
  | [] -> ()
  | a::q -> Queue.push a file;
              ajout_fils_dans_file file q;;

let parc_larg_gen a =
  let file = Queue.create() in
  Queue.push a file;
  let rec aux () =
    if Queue.is_empty file then [] else
      match Queue.pop file with
      | N_gen (e, f) ->
          ajout_fils_dans_file file f;
          e::aux() in
  aux();;

```

## Exercice 4. Nombre de Strahler

**Question 1** –

```

let rec nb_strahler a = match a with
| F_abs _ -> 1
| N_abs(_, g, d) ->
    let sg = nb_strahler g and
        sd = nb_strahler d in
    if sd = sg then sd + 1 else max sd sg;;

```

**Question 2** – Pour tout arbre  $A$ , on note  $h_A$  la hauteur de  $A$  et  $s_A$  son nombre de Strahler.

★ Montrons par récurrence sur  $h \in \mathbb{N}$  la propriété :

$$(\mathcal{P}_h) : \text{pour tout arbre } A, \text{ si } h_A = h \text{ alors } s_A \leq h + 1.$$

→ Pour  $h = 0$  : si  $h_A = 0$  alors  $A$  est réduit à une feuille donc  $s_A = 1 \leq h_A + 1$ .

→ Soit  $h \in \mathbb{N}^*$ . On suppose  $(\mathcal{P}_{h'})$  pour tout  $h' < h$  et on montre  $(\mathcal{P}_h)$ . Soit  $A$  tel que  $h_A = h$  et  $G, D$  les sous-arbres gauche et droit de  $A$ . Alors :

$$h_A = 1 + \max(h_G, h_D).$$

Par hypothèse de récurrence :

$$s_G \leq h_G + 1$$

$$s_D \leq h_D + 1$$

On traite deux cas :

- Si  $s_G = s_D$  alors :

$$s_A = s_G + 1 \leq h_G + 2 \leq \max(h_G, h_D) + 2 = h + 1$$

- Si  $s_G \neq s_D$  :

$$s = \max(s_G, s_D) \leq \max(h_G + 1, h_D + 1) = \max(h_G, h_D) + 1 = h \leq h + 1$$

★ Montrons par récurrence sur  $h \in \mathbb{N}$  la propriété :

$(\mathcal{P}_h)$  : pour tout arbre binaire complet  $A$ , si  $h_A = h$  alors  $s_A = h_A + 1$ .

→ Pour  $h = 0$  : si  $h_A = 0$  alors  $A$  est réduit à une feuille donc  $s_A = 1 = h_A + 1$ .

→ Soit  $h \in \mathbb{N}$ . On suppose  $(\mathcal{P}_h)$  et on montre  $(\mathcal{P}_{h+1})$ . Soit  $A$  un arbre binaire complet tel que  $h_A = h + 1$ . Soient  $G$  et  $D$  les sous-arbres gauche et droit de  $A$ . Alors  $G$  et  $D$  sont binaires complets et vérifient  $h_G = h_D = h_A - 1 = h$ . Par l'hypothèse de récurrence :  $s_G = h + 1 = s_D$ . Ainsi :


$$s_A = s_G + 1 = h + 2$$

★ En conclusion :

Le nombre de Strahler maximal pour un arbre de hauteur  $h$  est  $h + 1$ .

### Question 3 –

★ Montrons par récurrence sur  $h \in \mathbb{N}^*$  que pour tout arbre  $A$ , si  $h_A = h$  alors  $s_A \geq 2$  :

→ Pour  $h = 1$  : si  $h_A = 1$  alors  $A$  est de la forme . Donc  $s_A = 2$ .

→ Soit  $h \geq 2$ . On suppose la propriété vraie pour tout  $h' < h$  et on la montre pour  $h$ . Soit  $A$  tel que  $h_A = h$  et  $G, D$  les sous-arbres gauche et droit de  $A$ . Alors :

$$h_A = 1 + \max(h_G, h_D).$$


Ainsi,  $h_G \geq 1$  ou  $h_D \geq 1$ . Dans la suite on suppose  $h_G \geq 1$  (le cas  $h_D \geq 1$  se traite de manière similaire). Par hypothèse de récurrence :

$$s_G \geq 2.$$

Dans tous les cas ( $s_G = s_D$  ou  $s_G \neq s_D$ ), on a :

$$s_A \geq s_G \geq 2.$$

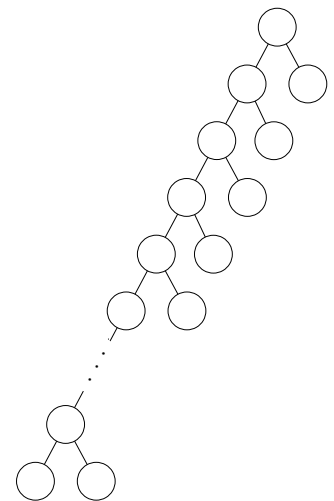
★ Pour tout  $h \geq 1$ , on note  $A_h$  l'arbre binaire strict de hauteur  $h$  ci-contre. Montrons par récurrence sur  $h \in \mathbb{N}^*$  que  $s_{A_h} = 2$  :

→ Pour  $h = 1$  : l'arbre  $A_1$  est . On a bien  $s_{A_1} = 2$ .

→ Soit  $h \in \mathbb{N}^*$ . On suppose la propriété vraie au rang  $h$  et on la montre au rang  $h + 1$ . Soient  $G$  et  $D$  les sous-arbres gauche et droit de  $A_{h+1}$ . Alors  $G = A_h$  et  $D$  est réduit à une feuille. Par hypothèse de récurrence :

$$s_G = 2 \qquad s_D = 1$$

Ainsi,  $s_{A_{h+1}} = 2$ .

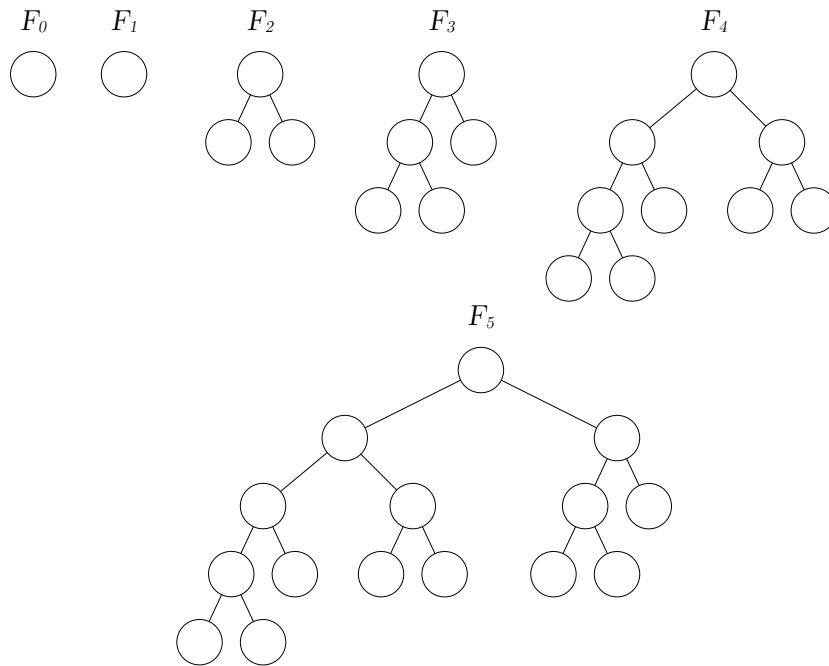


★ En conclusion :

Le nombre de Strahler minimal pour un arbre de hauteur  $h$  est 2 si  $h \geq 1$  et 1 si  $h = 0$ .

### Exercice 5. Arbres de Fibonacci (exercice facultatif)

**Question 1 –**



**Question 2 –**

```

let make_fibo n0 =
  let rec aux n = match n with
    | 0 -> F_abs (), F_abs ()
    | n -> let fnm1, fn = aux (n-1) in
            fn, N_abs ((), fn, fnm1)
  in
  if n0 < 0 then failwith "n < 0"
  else if n0 = 0 then F_abs ()
  else snd (aux (n0-1));;

```

**Question 3 –** On note  $m_n$  le nombre de feuilles de  $F_n$ . On a :

$$m_0 = m_1 = 1 \qquad m_{n+2} = m_n + m_{n+1} \text{ pour tout } n \geq 0$$

Donc  $m_n = f_n$  pour tout  $n \geq 0$ .

En conclusion le nombre de feuilles de  $F_n$  est  $f_n$ , son nombre de noeuds internes est  $f_n - 1$  (car c'est un arbre binaire strict) et son nombre de noeuds est  $2f_n - 1$ .

**Question 4 –** On note  $h_n$  la hauteur de  $F_n$ . On a :

$$h_0 = h_1 = 0 \qquad h_{n+2} = 1 + \max(h_n, h_{n+1}) \text{ pour tout } n \geq 0$$

Par une récurrence immédiate sur  $n$ , on a :

$$h_0 = 0 \qquad h_n = n - 1 \text{ pour tout } n \geq 1$$

Montrons par récurrence sur  $n$  que  $F_n$  est équilibré :

- Pour  $n = 0$  ou  $n = 1$  c'est vrai.
- Soit  $n \in \mathbb{N}$ , on suppose que  $F_n$  et  $F_{n+1}$  sont équilibrés et on montre que  $F_{n+2}$  est équilibré. On doit montrer que pour chaque noeud de  $F_{n+2}$ , la hauteur du sous-arbre gauche et la hauteur du sous-arbre droit diffèrent au plus de 1. Un noeud de  $F_{n+2}$  vérifie l'une de ces trois conditions :
  - C'est un noeud de  $F_n$ . Dans ce cas, l'hypothèse de récurrence assure que la hauteur du sous-arbre gauche et la hauteur du sous-arbre droit de ce noeud diffèrent au plus de 1.

- C'est un noeud de  $F_{n+1}$ . Dans ce cas, l'hypothèse de récurrence assure que la hauteur du sous-arbre gauche et la hauteur du sous-arbre droit de ce noeud diffèrent au plus de 1.
- C'est la racine de  $F_{n+2}$ . Dans ce cas, le sous-arbre gauche est  $F_{n+1}$  donc sa hauteur est  $n$ , et le sous-arbre droit est  $F_n$  donc sa hauteur est  $n - 1$  (ou  $n$  si  $n = 0$ ). Donc la hauteur du sous-arbre gauche et la hauteur du sous-arbre droit diffèrent au plus de 1.

**Question 5** – Pour  $n \geq 0$ , on note :

$$s_n = \left\lfloor \frac{n}{2} \right\rfloor + 1$$

Montrons par récurrence sur  $n \geq 0$  que  $s_n$  est le nombre de Strahler de  $F_n$  :

→ Si  $n = 0$  ou  $n = 1$ , c'est vrai.

→ Soit  $n \in \mathbb{N}$ . On suppose que le nombre de Strahler de  $F_n$  est  $s_n$  et que le nombre de Strahler de  $F_{n+1}$  est  $s_{n+1}$ . Montrons que le nombre de Strahler de  $F_{n+2}$  est  $s_{n+2}$  :

- Si  $n$  est pair alors  $s_n = s_{n+1}$ . Par définition, le nombre de Strahler de  $F_{n+2}$  est :

$$s_n + 1 = \lfloor n/2 \rfloor + 2 = n/2 + 2 = (n + 2)/2 + 1 = \lfloor (n + 2)/2 \rfloor + 1 = s_{n+2}$$

- Si  $n$  est impair alors  $s_n = s_{n+1} - 1$ . Par définition, le nombre de Strahler de  $F_{n+2}$  est :

$$\max(s_n, s_{n+1}) = s_{n+1} = \lfloor (n + 1)/2 \rfloor + 1 = (n + 1)/2 + 1 = \lfloor (n + 2)/2 \rfloor + 1 = s_{n+2}$$