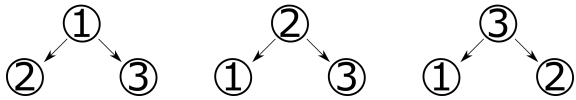
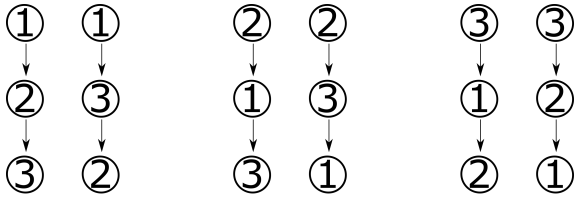


1 Première partie

1.17



1.18

```

1 let calculer_peres racine fils freres =
2   let peres = Array.make (Array.length fils) (-1) in
3   let rec aux indice father =
4     let child = fils.(indice) and brother = freres.(indice) in
5     if (child <> -1) then (peres.(child) <- indice; aux child indice);
6     if (brother <> -1) then (peres.(brother) <- father; aux brother father);
7   in aux racine 0;
8   peres;;

```

1.19

La fonction `calculer_peres` est linéaire en le nombre de noeuds de l'arbre considéré.

1.20

```

1 let calculer_arites fils freres =
2   let rec aux indice = match freres.(indice) with
3   | (-1) -> 1
4   | f -> 1 + (aux f); in
5   let n = Array.length fils in
6   let arites = Array.make n 0 in
7   for i = 0 to (n - 1) do
8     if (fils.(i) <> (-1)) then
9       arites.(i) <- (aux fils.(i));

```

```

10         done;
11     arites;;

```

1.21

La fonction `calculer_arites` est linéaire en le nombre de noeuds de l'arbre considéré.

1.22

```

1  let inserer table nb d =
2      let rec aux i j = match (i + j + 1) / 2 with
3      | k when j < i ->
4          for i = (max 0 (nb - 1)) to k do
5              table.(i + 1) <- table.(i);
6          done;
7          table.(k) <- d;
8      | k when table.(k) > d -> aux (k + 1) j
9      | k -> aux i (k - 1)
10  in aux 0 (nb - 1);
11  nb + 1;;

```

1.23

La fonction `inserer` est linéaire en le nombre d'entiers contenus dans le tableau trié considéré.

1.24

Le codage de Prüfer de l'arbre A_3 est: 9, 1, 6, 7, 1, 3, 7, 9, 9, 3.

1.25

```

1  let calculer_Prufer racine fils freres =
2      let n = Array.length fils and
3          peres = calculer_peres racine fils freres and
4          arites = calculer_arites fils freres and
5          feuillesIndex = ref 0 in
6      let feuilles = Array.make n 0 and prufer = Array.make (n - 1) 0 in
7      for i = n - 1 downto 0 do
8          if arites.(i) = 0 then
9              (feuilles.(!feuillesIndex) <- i;
10               incr feuillesIndex)
11      done;
12      for i = 0 to n - 2 do
13          let noeud = feuilles.(!feuillesIndex - 1) in
14          let pere = peres.(noeud) in
15          decr feuillesIndex;
16          prufer.(i) <- pere;
17          arites.(pere) <- arites.(pere) - 1;
18          if arites.(pere) = 0 then
19              feuillesIndex := inserer feuilles !feuillesIndex pere;
20      done;
21      prufer;;

```

1.26

La fonction `calculer_Prufer` est quadratique en le nombre de noeuds de l'arbre considéré.

2

2 Seconde partie

2.27

Chaque occurrence d'une étiquette dans le codage de Prüfer est synonyme de l'existence d'un fils de cette étiquette, d'où:

```
1 let calculer_arites_par_Prufer prufer =  
2   let n = Array.length prufer in  
3   let arites = Array.make (n + 1) 0 in  
4   for i = 0 to n - 1 do  
5     print_int i;  
6     let j = prufer.(i) in  
7     arites.(j) <- arites.(j) + 1  
8   done;  
9   arites;;
```

2.28

2 est le dernier élément du codage de Prüfer c'est donc la racine.

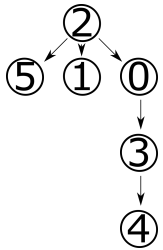
L'arbre étant consécutivement étiqueté et 1 n'apparaît pas dans le codage de Prüfer donc 1 est une feuille et est fils de 2.

0 est le plus petit élément de $\llbracket 0; 5 \rrbracket$, l'unique occurrence de 0 dans le codage de Prüfer et la présence de la séquence 0, 2 dans le codage de Prüfer montre que 0 est fils de 2.

5 et 4 sont des feuilles car ils n'apparaissent pas dans le codage de Prüfer.

3 est le père de 4 car 4 est la plus petite feuille parmi 4 et 5.

D'où l'arbre suivant:



2.29

On part donc de la liste des feuilles: 1, 6, 9, 12, 13.

Donc dans l'ordre:

1 est fils de 3.

6 est fils de 10.

9 est fils de 3 alors la liste des feuilles devient: 3, 10, 12, 13

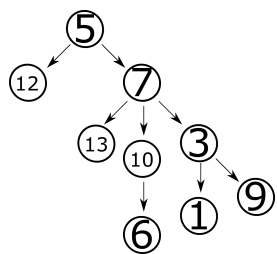
3 et 10 sont fils de 7.

12 est fils de 5.

13 est fils de 7.

7 est fils de 5.

D'où l'arbre suivant:



2.30

2.31

2.32

Par bijection on a: $\text{card } A(E) = \text{card } S(E) = n^{n-1}$ car cela revient à un tirage successifs avec remise de $n - 1$ éléments dans un ensemble à n éléments.