TD - Fil de priorité et Tas

I Un tas de question

2.

4.

```
3. let rec is_tas_max heap =
    test = ref true in
    for i = 0 to heap.n - 1 do
        if a.(i) > a.((i-1)/2) then
        test := false
    done;
!test ;;
```

```
type 'a tree = E | N of 'a * 'a tree * 'a tree

let heap_to_tree heap=
    let rec aux i = (*renvoie le sous-arbre enraciné en heap.a *)
    if i >= heap.n
        then E
        else N(heap.a.(i), aux(2*i + 1), aux(2 * (i + 1))) in
    aux 0 ;;
```

type 'a heap = {a : 'a array ; mutable n : int}

```
5. let rec fusion 11, 12 = match 11, 12 with

|[], _ -> 12

|_, [] -> 11

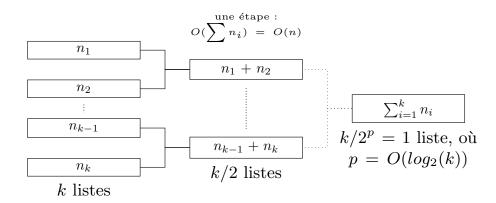
|e1::q1, e2::q2 -> if e1 < e2 then

e1::fusion q1 12

else

e2::fusion 11 q2 ;;
```

La complexité est O(n+m)



d'où une complexité en O(nlog(k))

```
|_ -> 11 ;;
let rec kfusion ll = match ll with
    |[] -> []
    |[1] -> 1
     |_{-} \rightarrow kfusion (etape ll) ;;
```

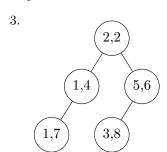
\mathbf{II}

```
Compression de Huffman
1.
      let rec read arb lst =
      match arb with
       \mid F(chr) \rightarrow chr, lst
       | N(g, d) -> match lst with
                        | 0::t -> read g t
                        |1::t -> read d t
                        |_ -> failwith "liste non valide"
2.
      let rec decode arb lst =
           match (read arb 1st) with
               |chr, [] -> chr::[]
               |chr, lst_end -> chr::(decode arb lst_end) ;;
3.
                             [100]
                   [56]
          [35]
     [20], <mark>a</mark>
                      [14], d
4.
      let to_huffman freq =
           let fp = create () in
           let rec fill freq=
           match freq with
           |[] -> ()
           |(f, chr)::t \rightarrow add fp (f, F(chr)); fill t in
           fill freq;
           while len_over_2 fp do
           let (f1, a1), (f2, a2) = extract_min fp, extract_min fp in
               add fp (f1 + f2, N(a1, a2))
           snd (extract_min fp) ;;
      let to_dict arb =
           let dict = Hashtbl.create 100 in
           let rec aux arb dict code =
               match arb with
               |F(chr) -> Hashtbl.add dict chr (List.rev code)
               |N(g, d)| \rightarrow aux g dict (0::code) ; aux d dict (1::code)
           in
           aux arb dict [] ; dict ;;
6.
      let rec code lst dict =
           match 1st with
           |[] -> []
           |h::t -> (Hashtbl.find dict h) @ code t dict
```

III Arbretas

```
1. let swap t i j = let tmp = t.(j) in t.(j) <- t.(i); t.(i) <- tmp;;
```

2. La fonction shuffle t permutte tous les éléments du tableau t avec un autre éléments du tableau choisi au hasard dans les indices inférieurs. Après avoir terminé la boucle for, le tableau a donc subit une permutation aléatoires.



4. Soit $n \in \mathbb{N}$, le nombre d'éléments de l'abretas, on note $e_1, ..., e_n \in \mathbb{N}^2$ ces éléments. Montrons par récurrence forte sur n l'unicité de l'arbretas.

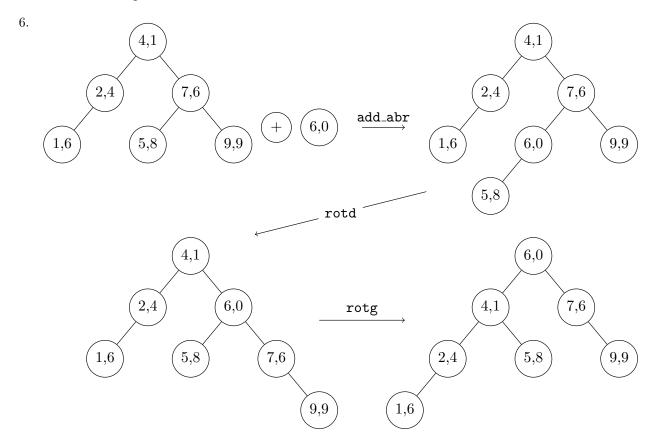
On note P(n) l'assertion "Un arbretas à n éléments distincts est unique"

Initialisation : Si n = 1, alors l'abretas est évidemment unique.

Hérédité : Soit $n \in \mathbb{N}$, supposons P(n), P(n-1), ..., P(1), montrons P(n+1) : On choisi i tel que $sie_i = (x, p)$, alors p est la priorité minimum, alors par propriété de l'abretas, e_i est la racine, on peut alors creer les sous-arbres gauche et droite, de taille au plus n qui sont donc uniques par hypothèse de récurrence.

D'où l'unicité.

5. let rotd treap = match treap with
|N(r, N(gr, gg, gd), d) -> N(gr, N(r, gd, d), gg)
|_ -> treap



```
7.
       let prio tree = match tree with
       |V -> max_int
       |N((_{,} p),_{,} -,_{)} -> p
8.
       let rec add treap e =
         let elem, _ = e in
         match treap with
         | V -> N(e, V, V)
         |N((x, p), g, d) \rightarrow if elem >= x then
                                    let d_upt = add d e in
                                         if (prio d_upt) 
                                           \texttt{rotg} \ (\texttt{N}((\texttt{x},\texttt{p})\,,\ \texttt{g},\ \texttt{d\_upt}))
                                         else N((x,p), g, d_upt)
                                else
                                    let g_upt = add g e in
                                     if (prio g_upt) 
                                        rotd (N((x,p), g_upt, d))
                                       else N((x,p), g_upt, d)
                                       ;;
9.
       let rec del treap e = match treap with
       | V -> V
       |N((x,p), g, d) \rightarrow if e > x then
                             N((x,p), g, (del d e))
                           else if e < x then
                              N((x,p), (del g e), d)
                           else match g,d with
                              | V , V -> V
                              |V, f|f, V \rightarrow f
                              |_{-} -> if prio g < prio d then
                                     let treap_rot = rotd(treap) in
                                       del treap_rot e
                                     else let treap_rot = rotg(treap) in
                                       del treap_rot e
                                  ;;
```