

Algorithmique et Programmation 3

→

*

Convention à adopter :

- les formules de type mathématique on les notera en *italique*;
- les termes à définir seront précédés d'une étoile et écrit en **gras** + surligné (***Comme ça**)
- astuce :
- Ctrl + **B** (mettre en gras)
- Ctrl + U (mettre en surlignage)
- Ctrl + *I* (mettre en italique)
- les mot-clefs seront écrits en **gras** (**Procédure, Début, Si, Pour, Fin, etc...**)
- les commentaires pour décrire la fonction/procédure seront soulignés aussi (et oui fallait être pionnier)
- Pour les titres; No Séance (Titre1) / Titre partie (I, II, III)(Titre2)
- symboles: ↓, ↑, ↗, ←

*

// afficher en prefix un arbre "arb"

procedure prefix (↓ arb : arbre [E])

debut

- **si** non EstVide(arb) **alors**
- *afficher*(Racine(arb))
- prefix(FG(arb))
- prefix(FD(arb))

fsi

fin

// afficher en postfix un arbre "arb"

procedure postfix (↓ arb : arbre [E])

debut

- **si** non EstVide(arb) **alors**
- postfix(FG(arb))
- postfix(FD(arb))
- *afficher*(Racine(arb))

fsi

fin

$$C(N) = 1 + C(N_{fg}) + C(N_{fd}) + 1$$

$$= 2 + C(N_{fgfg}) + C(N_{fdfg}) + C(N_{fgfd}) + C(N_{fdfd}) = N$$

$$N_{fg} + N_{fd} = N$$

$$N_{fgfg} + N_{fdfg} + N_{fgfd} + N_{fdfd} = N$$

...

$$1 + 1 + \dots + 1 = N$$

fonction estComplet(\downarrow arb : arbre [E]) : booléen

debut

- res \leftarrow vrai
- **si** EstVide(arb) **alors**
- res \leftarrow vrai
- **sinon** // non Estvide(arb)
- diff \leftarrow hauteur(FG(arb)) - hauteur(FD(arb))
- cfg \leftarrow estComplet(FG(arb))
- cfd \leftarrow estComplet(FD(arb))
- res \leftarrow cfg **et** cfd **et** diff=0

fsi

- retourner res

fin

fonction estComplet(\downarrow arb : arbre [E]) : booléen

debut

- res \leftarrow vrai
- **si** non EstVide(arb) **alors**
- meme_hauteur \leftarrow hauteur(FG(arb)) = hauteur(FD(arb))
- cfg \leftarrow estComplet(FG(arb))

- $cf_d \leftarrow \text{estComplet}(FD(\text{arb}))$
- $\text{res} \leftarrow \text{cfg}$ **et** cf_d **et** meme_hauteur

fsi

- retourner res

fin

$$C(N) = 1 + 1 + C(N_{fg}) + C(N_{fd}) + N_{fg} + N_{fd}$$

fonction $\text{estComplet}(\downarrow \text{arb} : \text{arbre}[E]) : \text{booléen}$

debut

- $\text{res} \leftarrow \text{vrai}$
- **si** $\text{non EstVide}(\text{arb})$ **alors**
- $\text{res} \leftarrow \text{estComplet}(FG(\text{arb}))$ **et** $\text{estComplet}(FD(\text{arb}))$ **et** $(\text{hauteur}(FG(\text{arb})) = \text{hauteur}(FD(\text{arb})))$

fsi

- retourner res

fin

Devoir: l'algo de estComplet en $O(N)$

ABR

=====

fonction $\text{chercher}(\downarrow \text{val} : \text{entier}; \downarrow \text{arb} : \text{Arbre}[E]) : \text{booléen}$

début

- $\text{res} \leftarrow \text{faux}$
- **si** $\text{EstVide}(\text{arb})$ **alors**
- $\text{res} \leftarrow \text{faux}$
- **sinon** // $\text{non Estvide}(\text{arb})$
- **si** $\text{val} = \text{Racine}(\text{arb})$ **alors**
- $\text{res} \leftarrow \text{vrai}$
- **sinon**
- $\text{res} \leftarrow \text{chercher}(FG(\text{arb}))$
- **si** non res **alors** // $\text{res} = \text{faux}$
- $\text{res} \leftarrow \text{chercher}(FD(\text{arb}))$
- **fsi**

- **fsi**

fsi

- retourner res

fin

$O(H) = O(N)$

// chercher **val** dans arbre binaire de recherche **arb**

fonction chercher (\downarrow val : entier; \downarrow arb : ABR [E]) : booléen

début

- res \leftarrow faux
- **si** EstVide(arb) **alors**
- res \leftarrow faux
- **sinon** // non Estvide(arb)
- **si** val = Racine(arb) **alors**
- res \leftarrow vrai
- **sinon** // val < Racine(arb) **ou** val > Racine(arb)
- **si** val < Racine(arb) **alors**
- res \leftarrow chercher(FG(arb))
- **sinon** // val > Racine(arb)
- res \leftarrow chercher(FD(arb))
- **fsi**
- **fsi**

fsi

- retourner res

fin

// chercher le minimum dans arbre binaire de recherche **arb** pas vide

fonction min (\downarrow arb : ABR [entier]) : entier

début

- **si** EstVide(FG(arb)) **alors**
- res \leftarrow Racine(arb)
- **sinon**

- $\text{res} \leftarrow \text{min}(\text{FG}(\text{arb}))$

fsi

- retourner res

fin

// chercher le maximum dans arbre binaire de recherche **arb** pas vide

fonction max (\downarrow arb : ABR [entier]) : entier

début

- **si** EstVide(FD(arb)) **alors**
- $\text{res} \leftarrow \text{Racine}(\text{arb})$
- **sinon**
- $\text{res} \leftarrow \text{max}(\text{FD}(\text{arb}))$

fsi

- retourner res

fin

// chercher le minimum dans arbre binaire de recherche **arb** pas vide (en iteratif)

fonction minIt (\downarrow arb : ABR [entier]) : entier

début

- **tant que** non EstVide(FG(arb)) **faire**
- $\text{arb} \leftarrow \text{FG}(\text{arb})$
- **ftq**
- retourner Racine(arb)

fin

// inserer **val** dans arbre binaire de recherche **arb**

procedure inserer (\downarrow val : entier; \uparrow arb : ABR [E])

début

- **si** EstVide(arb) **alors**
- $\text{arb} \leftarrow \text{Cons}(\text{val}, \text{ConsVide}(), \text{ConsVide}())$
- **sinon**
- **si** val < Racine(arb) **alors**
 - $\text{fg} \leftarrow \text{FG}(\text{arb})$
 - inserer(val, fg)
 - ModifierFG(arb, fg)
- // inserer(val, FG(arb))
- **sinon** // val >= Racine(arb)

- // inserer(val, FD(arb))
- fd ← FD(arb)
- inserer(val, fd)
- ModifierFD(arb, fd)

fsi

fsi

fin

```
// procedure modifierFG(↑ arb:Arbre, ↓ fg:Arbre)
void modifierFG(tree arb, tree fg){
    arb -> fg = fg;
} // racine(arb) = 5
```

```
// procedure inserer (↓ val : entier; ↑ arb : ABR [E])
void changerVal(int x, int nv){
    x = nv;
}
void main(){
    n = 3;
    changerVal(n,10);
    // n = 3
}
```

```
void inserer(int val, tree* arb){
    if( isEmpty(arb) ){
        arb = cons( val, consVide(), consVide())
    } else {
        ...
    }
}
void main(){
    n = consVide();
    inserer(10, &n);
    // n = ?
}
```

```
// supprimer val dans arbre binaire de recherche arb
procedure supprimer (↓ val : entier; ↑ arb : ABR [E])
début
```

- **si** non EstVide(arb) **alors**
- **si** val < Racine(arb) **alors**
- //supprimer(val, FG(arb))

- $fg \leftarrow FG(arb)$
- $supprimer(val, fg)$
- $ModifierFG(arb, fg)$
- **sinon** // $val \geq Racine(arb)$
- **si** $val > Racine(arb)$ **alors**
- // $supprimer(val, FD(arb))$
- $fd \leftarrow FD(arb)$
- $supprimer(val, fd)$
- $ModifierFD(arb, fd)$
- **sinon** // $val = Racine(arb)$
- **si** $EstVide(FG(arb))$ **et** $EstVide(FD(arb))$ **alors**
- $Liberer(arb)$
- **sinon** // $fg \neq 0$ ou $fd \neq 0$
- **si** $EstVide(FD(arb))$ **alors**
- $fg \leftarrow FG(arb)$
- $ModifFG(arb, ConsVide())$
- $Liberer(arb)$
- $arb \leftarrow fg$
- **sinon** // $fd \neq 0$
- **si** $EstVide(FG(arb))$ **alors**
- $fd \leftarrow FD(arb)$
- $ModifFD(arb, ConsVide())$
- $Liberer(arb)$
- $arb \leftarrow fd$
- **sinon** // $fg \neq 0$ et $fd \neq 0$
- $min \leftarrow supprimerMin(FD(arb))$
- $ModifRacine(arb, min)$
- **fsi**
- **fsi**
- **fsi**
- **fsi**
- **fsi**

fin

// supprimer le min dans arbre binaire de recherche *arb*

fonction supprimerMin (↑ arb : ABR [E]) : entier

début

- **si** EstVide(FG(arb)) **alors**
- min ← Racine(arb)
- temp ← arb
- arb ← FD(arb)
- ModifFD(temp, ConsVide())
- Libérer(temp)
- **sinon**
- fg ← FG(arb)
- min ← supprimerMin(fg)
- ModifFG(arb, fg)
- **fsi**
- retourner min

fin

insérer: $O(H) = O(N)$

chercher: $O(H)$

supprimer: $O(H)$

supprimerMin: $O(H)$

procedure rotationDroite(↑ abr: Arbre[E])

debut

- fg ← FG(arb)
- ModifFG(arb, FD(fg))
- ModifFD(fg, arb)
- arb ← fg

fin

procedure rotationGauche(↑ abr: Arbre[E])

debut

- fd ← FD(arb)
- ModifFD(arb, FG(fd))


```

    ModifFG(fd, arb)
    arb ← fd
fin

```

O(1)

// inserer **val** dans AVL **arb**

procedure inserer (↓ val : entier; ↑ arb : AVL [E])

début

- **si** EstVide(arb) **alors**
- arb ← Cons(val, ConsVide(), ConsVide())
- **sinon**
- **si** val < Racine(arb) **alors**
 - fg ← FG(arb)
 - inserer(val, fg)
 - ModifieFG(arb, fg)
- // inserer(val, FG(arb))
- **sinon** // val >= Racine(arb)
- // inserer(val, FD(arb))
- fd ← FD(arb)
- inserer(val, fd)
- ModifieFD(arb, fd)

fsi

fsi

fe ← hauteur(FG(arb)) - hauteur(FD(arb)) // dans un AVL, |fe| <= 1

si fe > 1 **et** val < Racine(FG(arb)) **alors** // LL

rotationDroite(arb)

fsi

si fe > 1 **et** val >= Racine(FG(arb)) **alors** // LR

// rotationGauche(FG(arb))

fg ← FG(arb)

rotationGauche(fg)

ModifFG(arb, fg)

rotationDroite(arb)

fsi

si fe < -1 **et** val > Racine(FD(arb)) **alors** // RR

rotationGauche(arb)

fsi

si fe < -1 **et** val <= Racine(FD(arb)) **alors** // RR

// rotationDroite(FD(arb))

fd ← FD(arb)

```

        rotationDroite(fg)
        ModifFD(arb,fd)
        rotationGauche(arb)
    fsi
fin

```

$O(\log N)$

HEAP / Tas

```

// construire le tableau tab a partir de l'arbre arb.
// a partir de la position pos dans tab
// retourner la taille de l'arbre (c.a.d. la derniere case de tab)
fonction arbre2tab( $\downarrow$  arb:Arbre[E],  $\uparrow$  tab:tableau[E]), pos:entier ) : entier
debut
    res  $\leftarrow$  pos
    si non EstVide(arb) alors
        tab[pos]  $\leftarrow$  Racine(arb)
        si non EstVide(FG(arb)) alors
            res  $\leftarrow$  arbre2tab(FG(arb), tab, pos*2+1)
        fsi
        si non EstVide(FD(arb)) alors 2 * pos + 1
            res  $\leftarrow$  arbre2tab(FD(arb), tab, pos*2+2)
        fsi
    fsi
    fsi
    retourner res
fin

```

```

// construire un arbre binaire arb en utilisant le tableau tab a partir de la position pos
fonction tab2arbre( $\downarrow$  tab:tableau[E]), N:entier, pos:entier ) : Arbre[E]
debut
    arb  $\leftarrow$  ConsVide()
    si pos < n alors
        arb  $\leftarrow$  Cons(tab[pos],
                        tab2arbre(tab, N, 2*pos+1),
                        tab2arbre(tab, N, 2*pos+2) )
    fsi
    retourner arb
fin

```

```

fonction max(tas:tableau entiers[N], N:entier, taille:entier) : entier
debut
    retourne tas[0]
fin
//  $O(1)$ 

```

```

// fonction qui retourne le max et le supprime
fonction supprimerMax( $\uparrow$  tas:tableau entiers[N], N:entier,  $\uparrow$  taille:entier) : entier
debut
    max  $\leftarrow$  tas[0]
    tas[0]  $\leftarrow$  tas[taille-1]
    taille  $\leftarrow$  taille-1
    swapDown(tas, N, taille, 0)
    retourne max
fin
// O(log N)

```

```

procedure swapDown( $\uparrow$  tas:tableau entiers[N], N:entier,  $\uparrow$  taille:entier, pos:entier)
debut
    si pos < taille/2 alors // pas feuille
        fg  $\leftarrow$  2*pos + 1
        fd  $\leftarrow$  2*pos + 2
        si fd < taille alors // fd pas vide (donc fg pas vide)
            si tas[fg] > tas[fd] alors
                posMax  $\leftarrow$  fg
            sinon
                posMax  $\leftarrow$  fd
            fsi
        sinon // fd vide (fg pas vide)
            posMax  $\leftarrow$  fg
        fsi
    si tab[pos] < tab[posMax] alors
        temp  $\leftarrow$  tab[pos]
        tab[pos]  $\leftarrow$  tab[posMax]
        tab[posMax]  $\leftarrow$  temp
        swapDown(tas, N, taille, posMax)
    fsi
fsi
fin

```

```

procedure inserer( $\uparrow$  tas:tableau entiers[N], N:entier,  $\uparrow$  taille:entier, val:entier)
debut
    tas[taille]  $\leftarrow$  val
    taille  $\leftarrow$  taille+1
    siftUp(tas, N, taille, taille-1)
fin

```

```

procedure siftUp( $\uparrow$  tas:tableau entiers[N], N:entier,  $\uparrow$  taille:entier, pos:entier)
debut
    si pos > 0 alors // en dessous de la racine
        parent  $\leftarrow$  (pos-1)/2
        si tab[pos] > tab[parent] alors
            temp  $\leftarrow$  tab[pos]

```

```

        tab[pos] ← tab[parent]
        tab[parent] ← temp
        siftUp(tas, N, taille, parent)
    fsi
fin

```

```

procedure heapSort(† tas:tableau entiers[N], N:entier)
debut
    pour taille de N à 1 faire
        temp ← supprimerMax(tas, N, taille)
        tas[taille-1] ← temp
    fsi
fin

```

```

procedure heapSort(† tas:tableau entiers[N], N:entier)
debut
    tab2heap(tas, N)
    taille ← N
    pour i de 0 à N-1 faire
        temp ← supprimerMax(tas, N, taille)
        tas[taille-1] ← temp
        taille ← taille-1
    fsi
fin

```

```

procedure tab2heap(† tas:tableau entiers[N], N:entier)
debut
    pour i decroissant N/2-1 à 0 faire
        swapDown(tas, N, N, i)
    fsi
fin

```

```

procedure qs(† tab:tableau entiers[N], N:entier)
debut
    quicksort(tab, N, 0, N-1)
fin

```

```

procedure quicksort(† tab:tableau entiers[N], N:entier, deb:entier, fin:entier)
debut
    pivot ← partager(tab, N, deb, fin)
    quicksort(tab, N, deb, pivot)
    quicksort(tab, N, pivot+1, fin)
fin

```

```

procedure partager(† tab:tableau entiers[N], N:entier, deb:entier, fin:entier)
debut
    val ← tab[deb]
    gauche ← deb-1
    droite ← fin+1
    tant que gauche < droite faire
        gauche ← gauche+1
        tant que tab[gauche] < val faire
            gauche ← gauche+1
        ftq
        droite ← droite-1
        tant que tab[droite] >= val faire
            droite ← droite-1
        ftq
        si gauche < droite faire
            // swap(tab,gauche,droite)
            temp ← tab[gauche]
            tab[gauche] ← tab[droite]
            tab[droite] ← temp
        fsi
    ftq
    retourner droite
fin

```