

Les arbres :

I.

1. Le nombre de nœuds :

Type nœud=**structure**

Info : **typeqlq**

FG, FD : **ptr(nœud)**

Fin.

Var Arbre : **ptr (nœud)**

i. Récursif :

Fonction Nb_Nœuds (R : **ptr(nœud)**) : **entier**

Debut

SI (R=NIL) alors Nb_Nœuds \leftarrow 0

SINON

Nb_Nœuds \leftarrow 1+Nb_Nœuds(FG(R))+Nb_Nœuds(FD(R))

FSI

FIN.

Commenté [p1]: Nbr de nœud total =nbr de nœud de fils gauche+celle de droite +1 « pour la racine »

ii. Itératif :

Fonction Nb_Nœuds(R : Ptr(Nœud)) : **entier**

Var Q : Ptr(Nœud)

P : Ptr(Pile)

Nb : **entier**

Debut

TQ (R<>NIL) ou (Pile_Vide(P) faire

TQ (R <> NIL) faire

Nb ← Nb+1

EMPILER(P,R)

R ← FG(R)

FTQ

DEPILER(P,R)

P ← FD(R)

FTQ

Nb_Nœuds ← Nb

Fin.

2. Nombre de feuilles :

i. Récursif :

Fonction Nb_Feuilles(R : ptr(Nœud)) : entier

Debut

SI (R=NIL) Nb_Feuilles ← 0

SINON

SI (FG(R)=NIL) et (FD(R)=NIL) alors Nb_feuilles ← 1

SINON

Nb_feuilles ← Nb_feuilles(FG(R)) + Nb_feuilles(FD(R))

FSI

FSI

Fin.

ii. Itératif :

Fonction Nb_Feuilles(R : ptr(nœud)) : entier

Var Nb : entier

Debut

Créer_pile(P)

Nb \leftarrow 0

TQ (R \neq NIL) ou (>Pile-vide(p)) faire

TQ (R \neq NIL) faire

SI (FD(R)=NIL) et (FG(R)=NIL) alors Nb \leftarrow Nb+1

 EMPILER(P,R)

 R \leftarrow FG(R)

FTQ

 DEPILER(P,R)

 R \leftarrow FD(R)

FTQ

Nb-feuilles \leftarrow Nb

Fin.

3. Somme des contenus de tous les nœuds :

i. Récursif :

Fonction Somme_Nœuds(R : ptr(Nœud)) : entier

Debut

Si (R=NIL) Somme_Nœuds \leftarrow 0

SINON

 Somme_nœuds \leftarrow Info(R)+Somme_Nœuds(FG(R))+Somme_Nœuds(FD(R))

FSI

Fin.

ii. Itératif :

Fonction Somme_noeuds(R : Ptr(Nœud)) : entier

Var Som : entier

Debut

Créer_Pile(P)

Som \leftarrow 0

TQ (R \neq NIL) ou (>Pile-Vide(P)) faire

TQ (R \neq Nil) Faire

 Som \leftarrow Som+Info(R)

 EMPILER(P,R)

 R \leftarrow FG(R)

FTQ

 DEPILER(P,R)

 R \leftarrow FD(R)

FTQ

Somme_Noeuds \leftarrow Som

Fin.

4. La profondeur :

i. Récursif :

Fonction Profondeur(R : Ptr(Nœud)) : entier

Debut

Si (R=Nil) Profondeur \leftarrow -1

SINON

 Profondeur \leftarrow 1+Max(Profondeur(FG(R),Profondeur(FD(R)))

FSI

Fin.

ii. Itératif :

Fonction Profondeur (R : ptr(Nœud)) : entier

Var Prof, max : entier

Debut

Créer_Pile(P)

Prof ← 0

Max ← -1

TQ (R <> Nil) ou (>Pile-vide(p)) faire

Prof ← prof + 1

TQ (R <> Nil) faire

Prof ← Prof + 1

EMPILER(P, R)

R ← FG(R)

FTQ

Si (Prof > Max) alors max ← prof

DEPILER(P, R)

R ← FD(R)

FTQ

Profondeur ← Max

Fin.

II.

1. Arbre strictement binaire :

i. Récursif :

Fonction bin_Strict(R : ptr(nœud)) : booléen

Debut

Si (R=Nil) alors Bin_Strict ← Vrai

Sinon

Si [(FG(R)=Nil)et(FD(R)<>Nil)] ou [(FG(R)<>Nil) et (FD(R)=Nil) alors Bin_Strict ← faux

Sinon

Bin_Strict ← [Bin_strict(FG(R))]**et**[Bin_strict[FD(R)]

FSI

FSI

Fin.

2. Complet :

i. //elle n'est pas récursive car elle appelle une autre fonction//

Fonction Complet (R : Ptr(nœud)) : Booléen

Début

Si (R=Nil) alors Complet ← vrai

Sinon

Si (Bin_Strict(R) **et** memlvl(R)) alors complet ← vrai

Sinon Complet ← faux

FSI

FSI

Fin.

ii.

Fonction Arb_Complet(R : ptr(Nœud)) : Booléen

Debut

Si (R=Nil) alors Arb_Complet \leftarrow vrai

Sinon

Si [(Profondeur(FG(R)) \neq Profondeur(FD(R))) ou
[(Strict_bin(FG(R)) et (\neq Strict_bin(FD(R)) ou
(\neq strict_bin(FG(R)) et (Strict_bin(FD(R)))] alors

Arb_Complet \leftarrow Faux

Sinon

Arb_complet \leftarrow (arb_complet(FG(R)) et
(Arb_Complet(FD(R)))

FSI**FSI****Fin.**

III. Trouver les doubles dans une suite de n nombres :

IV. Algorithme de parcours :

1. Pré ordre :

i. Récursif :

Procedure Preordre(R :Ptr(nœud))

Debut

Si (R \neq Nil) alors

Ecrire(Info(R))

Preordre(FG(R))

Preordre(FD(R))

FSI**Fin.**

ii. Itératif :

ProcedurePreordre(R :ptr(Nœud))

Debut

Créer_pile(p)

TQ (R<>Nil) ou (>Pile_Vide(p))

TQ (R<>Nil)

Ecrire(info(R))o

Si (FD(R)<>Nil)

Empiler(p,FD(R))

FSI

R←FG(R)

FTQ

Depiler(P,R)

FTQ

Fin.

2. Innordre :

i. Récursif :

ProcedureInordre(R :ptr(Nœud))

Debut

Si (R<>Nil) alors

Inordre(Fg(R))

Ecrire(Info(n))

Inordre(FD(R))

FSI

Fin.

ii. Itératif :

ProcedureInordre(R :ptr(Nœud))

Debut

Créer_pile(p)

TQ (R<>Nil) ou (>Pile_Vide(p))

TQ (R<>Nil) faire

Empiler(p,R)

R←FD(R)

FTQ

Depiler(R,p)

Ecrire(Info(R))

R←FD(R)

FTQ

Fin.

3. Post ordre :

i. Récursif :

ProcedurePostordre(R :ptr(Nœud))

Debut

Si (R<>Nil) alors

Postordre(Fg(R))

Ecrire(Info(n))

Postordre(FD(R))

FSI

Fin.

ii. Itératif :

Type Sauv=Structure

Nœud : ptr(nœud)

Indice : booléen

Fin.

ProcedurePost_Ordre(R :ptr(nœud))

Debut

TQ (R<>Nil) ou (>PileVide(P) faire

TQ (R<>Nil) faire

Sauv.Nœud←R

Sauv.indice←Vrai

Empiler(P,Sauv)

R←FG(R)

FTQ

Depiler(P,Sauv)

R←Sauv.Nœud

Si (Sauv.indice) alors

Sauv.indice←faux

Empiler(p,sauv)

R←FD(R)

Sinon

Ecrire(Info(R))

R← Nil

FSI

FTQ

Fin.

V. Recherche, Insertion et Suppression :

1. Recherche :

ProcedureRecherche (R : ptr(nœud), var Q :ptr(nœud), var
père : ptr(nœud), var Trouv : Booléen)

```

Var P : ptr(nœud)
Debut
Trouv ← faux
P ← R
Père ← NIL
Q ← NIL
TQ (R <> NIL) et (>Trouv)
    SI (Info(p)=v) alors
        Trouv ← vrai
        Q ← P
    Sinon
        père ← P
        Si (Info(P)>v) alors
            P ← FG(P)
        Sinon
            P ← FD(P)
    FSI
FSI
FTQ
Fin.

```

2. Insertion :

```

Fonction Insertion (R : Ptr(nœud), V : entier) : Ptr(Nœud)
Var P, Père : Ptr (nœud)
    Trouver : Booléen
Debut

```

Recherche(R, P, Père, Trouver, v)

Si (Trouver=vrai) ou (P<>NIL) alors Ecrire ('Insertion impossible')

Sinon

Créer_ Nœud (P)

Aff_ Info (P,v)

Si (Père=NIL) alors $R \leftarrow P$ // L'arbre n'existe pas

Sinon

Si (V<Info(Père)) alors Aff_ FG (Père, P)

Sinon Aff_ FD (Père, P)

FSI

FSI

Fin.

3. Suppression :

Procédure Supprimer (R : Ptr(nœud), Q :Ptr(Nœud)

Debut

Recherche (R, P, Per, Trouv, Val)

Si (P=NIL) alors Ecrire ('Suppression Impossible')

Sinon

Si (FG(P)=NIL) alors

Si (FD(P)=NIL) alors //Cas n°1

Chaînage (R, Père, P, Val, NIL)

Sinon //Cas n°2

Chaînage (R, Père, P, Val, FD(P))

FSI

Sinon

Si (FD(P)=NIL) alors //Cas n°3

Chaînage (R, Père, P, Val, FG(P))

Sinon //Cas n°4

Cas_Quatre (P)

FSI

FSI

FSI

Fin.

Procédure Chaînage (Var R :ptr, Père :ptr, P :ptr, val : entier, Q :ptr)

Debut

Si (Père=NIL) alors $R \leftarrow Q$

Sinon

Si (Val>Info(Père)) alors Aff_FD (Père, Q)

Sinon Aff_FG (Père, Q)

FSI

Liberer (P)

Fin.

Procédure Plus_Petit (Var PElt :ptr, Var Elt :entier, Var Per_elt : ptr)//Utilisée pour le quatrième cas

Début

TQ (FG (PElt) <> NIL) faire

Père_elt \leftarrow PElt

PElt \leftarrow FG (PElt)

FTQ

Elt \leftarrow Info(PElt)

Fin.

Procédure Cas_Quatre (P : ptr)

Var Q, PèreQ : ptr

Val : entier

Début

Q \leftarrow FD(P)

PèreQ \leftarrow P

Plus_Petit(Q, Val, PèreQ)

Aff_Info (P, Val)

Si (PèreQ=P) alors Aff_FD (PèreQ,FD(Q))

Sinon Aff_FG (PèreQ, FD(Q))

Libérer (Q)

Fin.