Examen (1h30mn)

Documents et Téléphones portables Interdits

Exercice 1 (8 points): Soient les arbres binaires suivants :

Arbre 1	Arbre 2					Arbre 3				
Représentation « Dynamique »	« Statique standard »				« Statique séquentielle »					
TYPE Tnoeud1= STRUCTURE	TYPE	Tnoeu	d2= S	ГRUС	TURE		TYPE Tnoeud3= STRUCTURE			
Info, Bal: entier	vide	: boolée	n				vide: booléen ;			
Père, FG, FD : *Tnoeud1	Pèr	e, FG, B	al, Inf	fo, FD	: entie	r	Bal,	Info:	entier	;
FIN	FIN						FIN			
R:*Tnoeud1	R : Tab	leau [M	AX] d	e Tno	eud2		R = Tal	oleau	[MAX]	de Tnoeud3
17	Vide	Père	FG	Bal	Info	FD	Vide	Bal	Info	
	F	3	2	2	12	5	V			
12 27	V						F	0	12	
12	F	0	7	-1	7	6	F	-1	7	
	F	-1	0	1	17	4	F	0	22	
$\begin{pmatrix} 7 \end{pmatrix}$ $\begin{pmatrix} 10 \end{pmatrix}$ $\begin{pmatrix} 22 \end{pmatrix}$ $\begin{pmatrix} 32 \end{pmatrix}$	F	3	11	1	32	8	F	0	2	
	F	0	-1	0	16	-1	F	1	10	
8 16 37	F	2	-1	-1	10	13	F	1	17	
	F	2	-1	0	2	-1	F	0	32	
	F	4	-1	0	37	-1	V			
	V						V	0		
	V	4	1	1	20	10	F	0	8	
	F	4	-1	-1	22	12	V	0	1.0	
	F	11	-1	0	27	-1	F	0	16	
	F	6	-1	0	8	-1	V	0	27	
	V	•••••	••••	••••	•••	••••	F	0	27 37	
							V	U	3/	
1 5 1 1 2 1 1 2	C				1) 1	1 1)	V		•••••	

1. Dessiner l'arbre 2 et l'arbre 3 sous forme graphique (comme l'arbre 1)

Indication:

- La racine ne possède pas un père (Nil ou -1)
- Dans la représentation statique séquentielle :
 - La case d'indice 0 est toujours vide
 - La case d'indice 1 est toujours réservée au nœud racine de l'arbre,
 - La case d'indice 2 est toujours réservée au FG de la racine,
 - La case d'indice 3 est toujours réservée au FD de la racine,
 - En général, le FG de la case i se trouve toujours à l'indice 2i et le FD de la case i se trouve toujours à l'indice 2i+1, alors que le père de la case i il est toujours positionné à la case i div 2.
- 2. Préciser le type de chaque arbre (ABR, AVL ou quelconque).

Rappel:

 Un arbre AVL est un ABR équilibré dont tous les nœuds possèdent une balance (Bal) entre -1 et 1 où Bal = Profondeur(FG(R)) – Profondeur(FD(R))

- 3. Ecrire la fonction récursive « TypeAB(R : *Tnoeud1) : entier » qui permet de retourner le type de l'arbre (0 : quelconque, 1 : AVL ou x (x > 1) : ABR)
- 4. Sans utiliser une pile, écrire la fonction itérative « insererAVL (R : *Tnoeud1) : *Tnoeud1 » qui permet d'insérer une valeur donnée dans l'arbre AVL « R » de type « Tnoeud1 ».
- 5. Donner le résultat de la suppression du maximum de l'arbre AVL de la question 2 (répéter l'opération trois fois consécutives).
- 6. Ecrire la fonction récursive « SupprimerMax (R : *Tnoeud1) : *Tnoeud1 » qui permet de supprimer le maximum de l'arbre AVL « R ».

Remarques:

- Pour l'écriture des algorithmes, vous devez utiliser les opérations du modèle d'AVL suivantes :
- Procédure CreerNoeud (Var R : *Tnoeud1, x :entier)
- Procedure LibererNoeud (Var R:*Tnoeud1)
- Fonction Info (R:*Tnoeud1): entier
- Procédure Aff_info (Var R :* Tnoeud1, x :entier)
- Fonction Bal (R:* Tnoeud1): entier
- Procédure Aff_Bal (Var R :* Tnoeud1, x :entier)
- Fonction Pere (R:*Tnoeud1):*Tnoeud1
- Procédure Aff_Pere (Var R :* Tnoeud1, P :* Tnoeud1)
- Fonction FG (R:* Tnoeud1): *Tnoeud1
- Procédure Aff_FG (Var R :* Tnoeud1, P :* Tnoeud1)
- Fonction FD (R:* Tnoeud1): *Tnoeud1
- Procédure Aff_FD (Var R :* Tnoeud1, P :* Tnoeud1)
- Vous pouvez utiliser directement les fonctions suivantes :
- « profondeur (R : *Tnoeud1) : entier » qui retourne la profondeur de l'arbre R
- « reequiliber (R : *Tnoeud1) : *Tnoeud1 » qui permet de rééquilibrer l'arbre R.

Exercice 2 (9 points):

I. Soit « sommet » une pile implémentée sous forme d'une LLC définie comme suit :

TYPE type1= STRUCTURE	TYPE maillon= STRUCTURE	sommet : *maillon;
// à compléter (Question III.2)	Val:type1; suiv:* maillon	
FIN	Fin	

C'est une pile **prioritaire** où l'élément le plus prioritaire est au sommet. La priorité est un entier positive donné par la « fonction prio (val : type1) : entier » ; ainsi :

- L'élément le plus prioritaire est celui ayant le nombre le plus grand.
- Si deux éléments ont la même priorité, on applique le principe LIFO (dernier arrivé, premier servi).

Question I : Ecrire les opérations du modèle de ce type de pile.

II. Soit F une file d'attente définie comme suit :

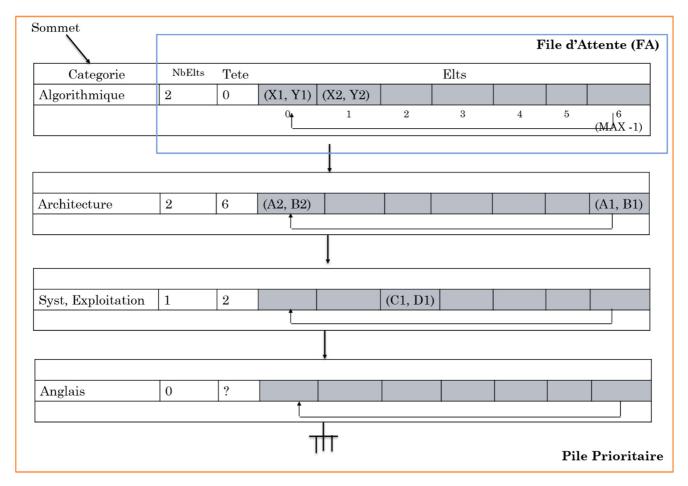
const MAX = 100;	TYPE type2 = STRUCTURE	TYPE FA = STRUCTURE
	// à compléter (Question III.1)	Elts: Tableau [MAX] de type2; tete, NbElt : entier;
	FIN	FIN

Les trois champs du type FA ont la signification suivante :

- Elts : tableau devant contenir les éléments de la file ; la capacité de la file est définie par MAX.
- tete : indice du premier élément de la file.
- NbElts : nombre d'éléments dans la file.

Question II : La file est gérée comme un tableau circulaire. Ecrire les opérations du modèle de cette file.

III. On veut représenter une bibliothèque en utilisant « Pile de File » comme illustrée dans la figure suivante :



- 1. Les files contiennent les titres des livres avec leurs auteurs dans chaque catégorie. Ces files sont de type « FA » (question II). Ecrire la structure de données « type 2 ».
- 2. La pile contient les catégories des livres et l'ensemble de livres dans chacune. C'est une pile prioritaire de même type que la pile de la question I où la catégorie la plus prioritaire est au sommet. La priorité est définie en fonction de nombre de livres. Ecrire :
 - a. La structure de données « type1 ».
 - b. La fonction « prio (val : type1) : entier »
- 3. En utilisant seulement les structures de données et les modèles définies dans les questions précédentes, écrire les modules suivants qui permettent de :
 - a. Calculer le nombre total de livre dans la bibliothèque.
 - b. Ajouter un nouveau livre d'une catégorie donnée.
 - c. Afficher les titres des livres d'une catégorie donnée.

Exercice 3 (3 points + 2 points bonus)

I. Soit L une Liste linéaire Chaînée bidirectionnelle.

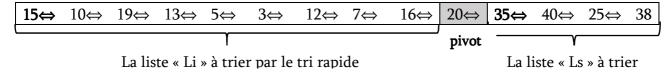
type MaillonBD = Structure	type ListeBD= Structure
val : typeqq ; suiv, prec: * MaillonBD ;	Tête, Queue: * MaillonBD ;
fin	fin

En utilisant les structure de données (MaillonBD et ListeBD) ci-dessus et le modèle défini en cours, écrire :

- 1. La procédure itérative « InsererFin (Var L : ListeBD, Q : *MaillonBD) » qui permet d'insérer le maillon Q à la fin de la liste L.
- 2. La procédure itérative Eclater (Var L, Li, Ls : ListeBD, x : entier) qui permet d'éclater la liste L en deux listes Li et Ls de telle sorte que Li contient tous les maillons de valeur inférieure à x et Ls contient tous les maillons de valeur supérieure ou égale à x.
 - <u>Par exemple</u>, pour la liste L [**20** \Leftrightarrow 15 \Leftrightarrow 10 \Leftrightarrow 35 \Leftrightarrow 19 \Leftrightarrow 13 \Leftrightarrow 5 \Leftrightarrow 3 \Leftrightarrow 12 \Leftrightarrow 7 \Leftrightarrow 16 \Leftrightarrow 40 \Leftrightarrow 25 \Leftrightarrow 38] et x = 20 la procédure retourne la liste L vide, la liste Li [15 \Leftrightarrow 10 \Leftrightarrow 19 \Leftrightarrow 13 \Leftrightarrow 5 \Leftrightarrow 3 \Leftrightarrow 12 \Leftrightarrow 7 \Leftrightarrow 16] et la liste Ls [**20** \Leftrightarrow 35 \Leftrightarrow 40 \Leftrightarrow 25 \Leftrightarrow 38].
- 3. La fonction itérative Concatener (Li, Ls : ListeBD) : ListeBD qui permet de retourner le résultat de concaténation de Li avec Ls.

II. Question Bonus (2 points)

Le tri rapide consiste à choisir une valeur dans la liste appelée « pivot » (par exemple la première valeur de la liste) et de déplacer avant elle toutes celles qui lui sont inférieures et après elle toutes celles qui lui sont supérieures. Réitérer le procédé avec la tranche de la liste inférieure (Li) et la tranche de la liste supérieure (Ls) à ce pivot tant que les listes (Li ou Ls) ne sont pas vides. Par exemple : pour la liste $L = [20 \Leftrightarrow 15 \Leftrightarrow 10 \Leftrightarrow 35 \Leftrightarrow 19 \Leftrightarrow 13 \Leftrightarrow 5 \Leftrightarrow 3 \Leftrightarrow 12 \Leftrightarrow 7 \Leftrightarrow 16 \Leftrightarrow 40 \Leftrightarrow 25 \Leftrightarrow 38]$. Si on choisit le pivot comme la première valeur de la liste, donc on aura :



Le tableau suivant résume le déroulement de ce principe de tri :

20⇔	15⇔	10⇔	35⇔	19⇔	13⇔	5⇔	3⇔	12⇔	7⇔	16⇔	40⇔	25⇔	38
15⇔	10⇔	19⇔	13⇔	5⇔	3⇔	12⇔	7⇔	16⇔	20⇔	35⇔	40⇔	25⇔	38
10⇔	13⇔	5⇔	3⇔	12⇔	7⇔	15⇔	19⇔	16⇔	20⇔	25⇔	35⇔	40⇔	38
5⇔	3⇔	7⇔	10⇔	13⇔	12⇔	15⇔	16⇔	19⇔	20⇔	25⇔	35⇔	38⇔	40
3⇔	5⇔	7⇔	10⇔	12⇔	13⇔	15⇔	16⇔	19⇔	20⇔	25⇔	35⇔	38⇔	40
3⇔	5⇔	7⇔	10⇔	12⇔	13⇔	15⇔	16⇔	19⇔	20⇔	25⇔	35⇔	38⇔	40

- 2. Le principe de tri rapide correspond au paradigme « diviser pour régner », expliquer comment ?
- 3. En utilisant les procédures de la partie I, écrire la procédure récursive TriRapide (Var L : * ListeBD).

Solution de l'Examen

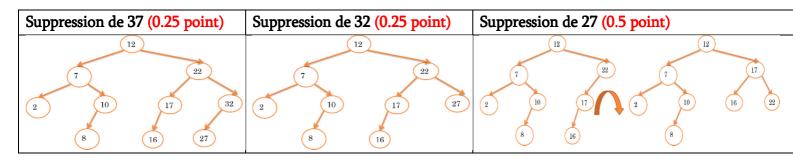
Exercice 1 (8 points): Soient les arbres binaires suivants :

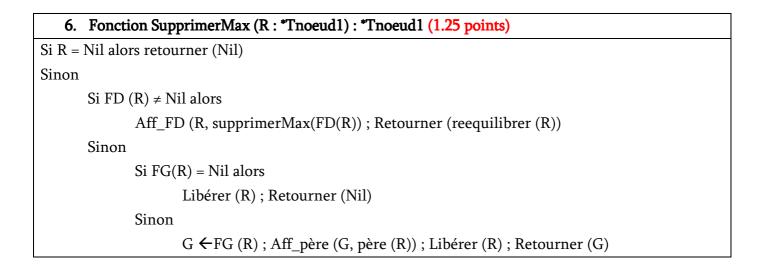
Arbre 1	Arbre 2	Arbre 3
Représentation « Dynamique »	« Statique standard » (0.5 point)	« Statique séquentielle » (0.5 point)
17 12 27 32 2 8 16 37	17 12 32 7 16 22 37 2 10 27	12 7 22 10 17 32 8 8 16 27 37
Quelconque (0.25 point)	Quelconque (0.25 point)	AVL (0.25 point)

```
3. Fonction TypeAB(R:*Tnoeud1): entier (2 points)
Si (R = Nil) alors retourner (1)
Sinon
       Si FG(R) = FD(R) = Nil alors
       retourner (1)
       Sinon
              Si (info(R) >= info(FG(R)) ou (info(R) < info(FD(R)) alors retourner (0)
              Sinon
                     Si |bal(R)| > 1 alors retourner (2)
                     Sinon
                     retourner (TypeAB(FG(R)) * TypeAB(FD(R)))
   4. Fonction insererAVL (R:*Tnoeud1):*Tnoeud1 (2 points)
P \leftarrow CreerNoeud(x)
Si R = Nil alors Aff_pere (P, Nil)
Sinon
       Inserer ←faux
       TQ (non inserer) faire
       DTQ
              Si (info (R) > x) alors
                     Si (FG (R) = Nil) alors
                     Aff_FG(R, P); Aff_pere(P, R); Inserer \leftarrow vrai
                     Sinon
                     R \leftarrow FG(R)
              Sinon
                     Si FD(R) = Nil alors
```

```
Aff\_FD(R, P); Aff\_pere(P, R); Inserer \leftarrow vrai Sinon R \leftarrow FD(R) FTQ TQ(p\`ere(R) \neq Nil) faire DTQ Reequilibrer(R); R \leftarrow p\`ere(R) FTQ Retourner(R)
```

5. Donner le résultat de la suppression du maximum de l'arbre AVL de la question 2 (répéter l'opération trois fois consécutives).





Exercice 2 (9 points):

I. Ecrire les opérations du modèle de pile prioritaire (2.5 points).

Modèle	Implémentation				
Initpile(Sommet)	Sommet ← Nil	(0.25 point)			
Pilevide(Sommet)	Retourner (Sommet = Nil)	(0.23 point)			
Empiler(Sommet,	Allouer (P); Aff_Val(P, X);				
X) (1.75 points)	Si (Pilevide (Sommet)) ou (Prio(valeur(Sommet)) \leq Prio (X)) alors				
	Aff_suiv (P, Sommet); Sommet \leftarrow P				

	Sinon
	Q ←Sommet
	TQ (suivant (Q) \neq Nil) et (Prio(valeur(Q)) > Prio (X)) faire Q \leftarrow suivant (Q)
	Aff_suiv (P, suivant(Q)); Aff_suiv (Q, P)
Depiler(Sommet,	Si NON Pilevide(Sommet)
X) (0.5 point)	$X \leftarrow Valeur(Sommet) ; Q \leftarrow Sommet ; Sommet \leftarrow Suivant(Sommet)$
	Liberer(Q)
	Fsi

II. Ecrire les opérations du modèle de file circulaire (en utilisant le nombre des éléments du tableau nbELt pour calculer l'indice de la dernière case (indice queue)). (2 points)

Modèle	Implémentation					
Initfile(F)	F.Tête ←Max; F.NbElt ←0					
Filevide(F)	Retourner (F.NbElt = 0) (0.5 point)					
Filepleine(F)	Retourner (F.NbElt = Max -1)					
Enfiler(F,X)	SI (NON Filepleine(F))					
(0.75 point)	Queue ← (F.Tete + F.NbElt + 1) Mod Max					
	F.elements[Queue] \leftarrow X					
	F.NbElt ++					
Defiler(F,X)	SI (NON Filevide(F))					
(0.75 point)	F.Tete ← (F.Tete + 1)Mod Max					
	$X \leftarrow F.elements[F.Tete]$					

III.

III.1. (0.25 point)	III.2. a (0.5 point)	III.2.b (0.25 point)
Type type 2 = structure	Type type 1 = structure	Fonction prio (val : type 1) :
Titre : chaîne de caractères	Categorie : chaîne de caractères	entier
Auteur : chaîne de caractères	File : FA	Retourner (val.File.NbElt)
Fin	Fin	

```
DTQ Depiler (P, x); Empiler (Sommet, x) FTQ
Fin
III. 3. B. Procedure Ajouter_Livre (Sommet: * Maillon, cat: chaîne de caractère, livre: type2) (1
point)
Var P: * Maillon; x: type 1
Debut
TQ non Pilevide (Sommet) faire
DTQ
       Depiler (Sommet, x)
      Si (x.categorie = cat) alors enfiler (x.File, livre)
       Empiler (P,x)
FTQ
TQ non Pilevide (P) faire
       DTQ Depiler (P, x); Empiler (Sommet, x) FTQ
Fin
III. 3. C. Procedure Afficher_Livres (Sommet: * Maillon, cat: chaîne de caractère) (1.5 point)
Var P: * Maillon; x: type 1; F: FA, y: type 2
Debut
TQ non Pilevide (Sommet) faire
DTQ
       Depiler (Sommet, x)
      Si (x.categorie = cat) alors
      DSI
              TQ non Filevide (x.File) faire
                    DTQ Defiler (x.File, y); Ecrire (y); Enfiler (F, y) FTQ
             x.File ←F
      FSI
       Empiler (P,x)
FTQ
TQ non Pilevide (P) faire
       DTQ Depiler (P, x); Empiler (Sommet, x) FTQ
Fin
```

Exercice 3 (3 points + 2 points bonus)

I.1. Procédure InsererFin (I.2. Procédure Eclater (Var L, Li,	I.3. Fonction Concatener (Li, Ls:			
Var L: ListeBD, Q:	Ls : ListeBD, x : entier)	ListeBD) : ListeBD (1 point)			
*MaillonBD) (0.75 point)	(1.25 points)				
Si L.Tete = Nil alors	Li. Tete←Nil, Li. Queue ←Nil	Si (Li ≠ Nil) et (Ls ≠ Nil) alors			
L.Tete ← Q	Ls. Tete←Nil, Ls. Queue ←Nil	L.Tete ←Li.Tete			
Aff_suiv(Q, Nil)	TQ (L.tete≠Nil) faire	aff_suiv(Li.Queue, Ls.Tete)			
Aff_prec(Q, Nil)	DTQ	L.Queue ←Ls.Queue			
Sinon	P ←L.Tete	Sinon			
Aff_suiv(L.Queue, Q)	L.Tete ← suivant (L.Tete)	Si (Li ≠ Nil) alors (Ls = Nil) alors			
Aff_prec(Q, L.Queue)	Si Valeur (P) < x alors	L.Tete ←Li.Tete			
Aff_suiv(Q, Nil)	InsererFin (Li, P)	L.Queue ←Li.Queue			
L.Queue ← Q	Sinon	Sinon			
	InsererFin(Ls, P)	L.Tete ←Ls.Tete			
	FTQ	L.Queue ←Ls.Queue			
	Fin	FSI			
		FSI			
		Retourner (L)			

II.

- 1. : paradigme diviser pour régner (0.75 point)
 - DIVISER: Eclater la liste en deux listes selon la valeur du pivot : Li et Ls
 - REGNER: trier (par trie rapide) les deux listes Li et Ls
 - COMBINER: concaténer les deux listes

```
II.2. TriRapide (Var L:* ListeBD) (1.25 point)

SI (L.Tete ≠ Nil) faire

DSI

Eclater (L, Li, Ls, valeur (L.Tete))

TriRapide (Li)

TriRapide (Ls)

L ←Concatener (Li, Ls);

FSI
```