TD4

Exercice 1: Fonction sur les piles

a) Structure d'une pile

```
Algorithme:

//structure d'un élément de la pile:

Début

struct cell *next;
entier value;

Fin
CELL;

//structure de la pile:
Début

CELL *first;

Fin
PILE;
```

b) Fonction créer

```
Algorithme:

Fonction create(): Pile*

Début

PILE *pile = allouer(*pile);

pile → first = NULL;

Retourner(pile);

Fin
```

c) Fonction empiler

```
Algorithme:

Fonction push(Pile* pile, entier val): vide

Début

CELL *cell = allouer(tailleDe(*cell));

Si (pile!= NULL && cell!= NULL) Alors:

Cell→value <= val;

Cell→next <= pile→first;

Pile→first <= cell;

Fin si

Fin
```

d) Fonction dépiler

```
Algorithme:

Fonction pop(Pile* pile): vide

Début

Si (pile!= NULL) Alors:

CELL *cellToUnstack = pile→first;

Si (cellToUnstack!= NULL) Alors:
```

```
pile→first <= cellToUnstack→next;
deallouer(cellToUnstack);
Fin si
Fin si
Fin
```

e) Fonction vider

```
Algorithme:

Fonction clear(Pile *pile): vide

Début

Tant Que (pile→first != NULL) Faire:
pop(pile);
FinTantQue

Fin
```

f) Fonction sommet

```
Algorithme:

Fonction top(Pile *pile): entier

Début

Si (pile→ first!= NULL) Alors:
Retourner(pile→ first→value);
Sinon:
Retourner(-1);
Fin si
Fin
```

g) Fonction pileVide

```
Algorithme :

Fonction isEmpty(Pile *pile) : entier

Début

Retourner (pile→first = NULL ? 1 : 0) ;
Fin
```

h) Fonction taille

```
Algorithme:

Fonction size(Pile* pile): vide

Entier: cpt;

Début
cpt = 0;
Si (pile!= NULL) Alors:
Cell *cur = pile→first;
Si (cur!= NULL) Alors:

Tant que (cut!= NULL) Faire:
cpt <= cpt + 1;
cur <= cur→next;
Fin tant que
Fin si
```

```
<u>Fin si</u>
<u>Fin</u>
```

i) Fonction contient

```
Fonction contain(Pile* pile, entier: value): entier

Début

Si (pile!= NULL) Alors:
Cell *cur = pile→first;
Si (cur!= NULL) Alors:

Tant que (cur!= NULL) Faire:
Si(cur→value = value) Alors:
Retourner(1);
Fin si
cur <= cur→next;
Fin tant que
Retourner(0);
Fin si
Fin s
```

j) Fonction égale

```
Algorithme:
Fonction equals(Pile* p1, Pile* p2): entier
<u>Début</u>
 Si (p1 != NULL ET p2 != NULL) Alors:
  Si (size(p1) = size(p2) Alors:
   Cell p1 val <= p1→first;
   Si (p1_val!= NULL) Alors:
    Tant que (p1_val != NULL) Faire:
      <u>Si</u>(!contain(p2, p1_val->value) <u>Alors:</u>
       Retourner(0);
    Fin tant que
    Retourner(1);
   Fin si
  Fin si
 <u>Fin si</u>
Fin
```

k) Fonction recherche et restaure

```
Algorithme:

Fonction searchAndRestore(Pile* p, entier: val): vide

Début
Si (p!= NULL) Alors:
Pile *finalPile = create();
Cell *val = pile->first;
Si (finalPile!= NULL ET val!= NULL) Alors:
Tant que (val!= NULL) Faire:
Si (val->value!= val) Alors:
push(finalPile, val->value);
Fin si
```

```
val = val->next;
    Fin tant que
    Fin si
    Fin si
    *pile = *finalPile;
    Fin
```

I) Fonction trier

Exercice 2:

Soit la formule d'Ackermann:

$$A(m,n) = \left\{ egin{array}{ll} n+1 & ext{si } m=0 \ A(m-1,1) & ext{si } m>0 ext{ et } n=0 \ A(m-1,A(m,n-1)) & ext{si } m>0 ext{ et } n>0. \end{array}
ight.$$

1) Calculer A(2,2).

```
A(2,2) = A(1, A(2,1))
         = A(1, A(1, A(2,0)))
         = A(1, A(1, A(1,1)))
         = A(1, A(1, A(0, A(1, 0))))
         = A(1, A(1, A(0, A(0, 1))))
         = A(1, A(1, A(0, 2)))
         = A(1, A(1, 3)) //A(0,2)
         = A(1, A(0, A(1,2)))
         = A(1, A(0, A(0, A(1,1))))
         = A(1, A(0, A(0, A(0, A(1,0)))))
         = A(1, A(0, A(0, A(0, A(0,1)))))
         = A(1, A(0, A(0, A(0, 2))))
         = A(1, A(0, A(0, 3)))
         = A(1, A(0, 4))
         = A(1, 5)
         = A(0, A(1,4))
         = A(0, A(0, A(1,3)))
         = A(0, A(0, A(0,A(1,2))))
         = A(0, A(0, A(0, A(0, A(1,1)))))
```

```
= A(0, A(0, A(0, A(0, A(0, A(1,0))))))
= A(0, A(0, A(0, A(0, A(0, A(0, 1))))))
= A(0, A(0, A(0, A(0, A(0, 2)))))
= A(0, A(0, A(0, A(0, A(0, 3))))
= A(0, A(0, A(0, A(0, 4)))
= A(0, A(0, A(0, 5))
= A(0, 6)
= 7
```

2) Écrire l'algo itératif d'Ackermann.

```
Algorithme Ackerman itératif avec pile :
Fonction ack(n,m:entier): entier
pile p;
entier n,m;
<u>Début</u>
  créer_pile (p);
  empiler(p,m);
  empiler(p,n);
  Tant que (non_vide(p)) faire
     n \leftarrow sommet(p);
     depiler(p);
        <u>Si(non_vide(p))</u> <u>alors</u>
         m <- sommet(p);
         dépiler(p);
        Sinon
         retourner(n);
        Fin Si
     <u>Si</u> (m==0) <u>alors</u>
      empiler(p, n+1);
     Sinon si(n==0) alors
      empiler(p, m-1);
      empiler(1);
     Sinon
      empiler(p, m-1);
      empiler(p, m);
      empiler(p, n-1);
     <u>Fin Si</u>
     Fin Si
  <u>Fin Tant que</u>
  retourner(sommet(p));
Fin
```

3) Exécuter Ackermann pour m=1, n=2.

Pile	N	М	Pile	Test
1	1	2	1	Oui
2	_		2	
V 1	1	2	Rien	
X 1	1	2	0	
X 2 0				
X 0	0	1	2	
X 1	O	'	2 0	
2				
X 1 2 0				
X 1	1	0	2	
X O			2 2 0	
X 0 2 0			0	
<u> </u>	2	0	1	
X 2 X 2	2	2	1 2	
0			1	
			Ö	
X 1	1	2	0	
X 2			2	
1			1	
0			1	
			0	
X O	0	2	1	
X 2			1	
			1	
0			0	
X 1	1	1	0	
X 1			1	
1			0	
1			1	
0			1	
ΧO	0	1	0	
X 1		1	0	
0			0	
1			1	
1			1	
0			0	
X 1	1	0	2	
X O			0	
0			1	
1			1	
0				
X 2	2	0	3	
XO		-	3	
1			1	
1			0	
0	-		_	
X 3	3	1	2	

X 1 1 0			1 0 1 0	
X 2 X 1 0 1 0	2	1	1 0 0 1	
X 1 X 1 O O 1	1	1	0 1 0 0 0 1	
X 0 X 1 0 0 0 1	0	1	1	

4) Calculer la complexité de l'algo.