

Proposition de correction

Exercice 1

Q1.a

Oui : la fonction A() s'appelle elle même à la ligne 5

Q1.b

dépassement de la pile d'exécution au bout de 1000 appels

Q2.a

```
def A(n):  
    if n <= 0 or choice([True, False]) :  
        return "a"  
    else:  
        return "a" + A(n - 1) + "a"
```

Q2.b

dans le cas où choice([True, False]) renvoi True : la fonction se termine

dans le cas où choice([True, False]) renvoi False: n est décrémenté à chaque appel et $n \rightarrow -\infty$. La condition de continuation $n \geq 0$ n'est plus vérifiée et la fonction termine.

Q3

- B(0) : bab
- B(1) : bab, bbabb
- B(2) : bab, baaab, bbabb, bbbabbb

Q4.a

```
def regleA(chaine):  
    n = len(chaine)  
    if n >= 2:  
        return chaine[0] == "a" and chaine[n-1] == "a" and regleA(raccourcir(chaine))  
    else:  
        return chaine == "a"
```

Q4.b

```
def regleB(chaine):  
    n = len(chaine)  
    if n > 2:  
        sous_chaine = raccourcir(chaine)
```

```

return chaine[0] == "b" and chaine[n-1] == "b" and \
    ( regleA(sous_chaine) or regleB(sous_chaine) )
else:
    return chaine == "a"
    
```

Exercice 2

Q1

| Numéro du périphérique | Adresse | Opération | Réponse de l'ordonnanceur |
|------------------------|---------|-----------|---------------------------|
| 0 | 10 | écriture | OK |
| 1 | 11 | lecture | OK |
| 2 | 10 | lecture | ATT |
| 3 | 10 | écriture | ATT |
| 0 | 12 | lecture | OK |
| 1 | 10 | lecture | OK |
| 2 | 10 | lecture | OK |
| 3 | 10 | écriture | ATT |

Q2

Le périphérique sera toujours en ATTente

Q3.a

| Tour | ordre | Périph. 0 (W @ 10) | Périph. 1 (R @ 10) |
|------|---------------|--------------------|--------------------|
| 1 | 0 ; 1 ; 2 ; 3 | OK | ATT |
| 2 | 1 ; 2 ; 3 ; 0 | ATT | OK |
| 3 | 2 ; 3 ; 0 ; 1 | OK | ATT |
| 4 | 3 ; 0 ; 1 ; 2 | OK | ATT |

Q3.b

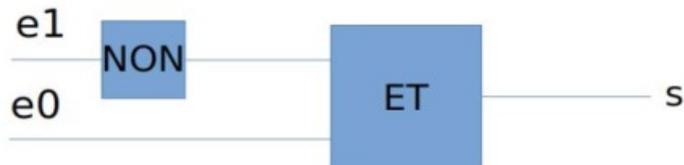
25 %

Q4

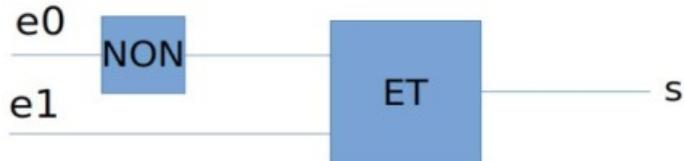
| Tour | Numéro du périphérique | Adresse | Opération | Réponse de l'ordonnanceur | ATT_L | ATT_E |
|------|------------------------|---------|-----------|---------------------------|--------|-------|
| 1 | 0 | 10 | écriture | OK | vide | vide |
| 1 | 1 | 10 | lecture | ATT | (1,10) | vide |

| | | | | | | |
|---|---|----|----------|-----|----------------|--------|
| 1 | 2 | 11 | écriture | OK | (1,10) | vide |
| 1 | 3 | 11 | lecture | ATT | (1,10), (3,11) | vide |
| 2 | 1 | 10 | lecture | OK | (3,11) | vide |
| 2 | 3 | 11 | lecture | OK | vide | vide |
| 2 | 0 | 10 | écriture | ATT | vide | (0,10) |
| 2 | 2 | 12 | écriture | OK | vide | (0,10) |
| 3 | 0 | 10 | écriture | OK | vide | vide |
| 3 | 1 | 10 | lecture | ATT | (1,10) | vide |
| 3 | 2 | 11 | écriture | OK | (1,10) | vide |
| 3 | 3 | 12 | lecture | OK | (1,10) | vide |

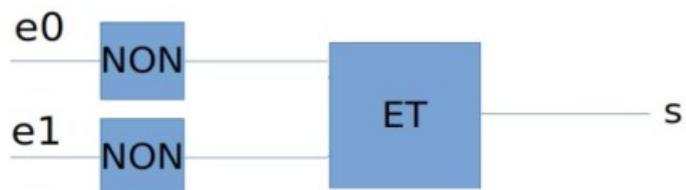
Q5.a



Q5.b



Q5.c



Exercice 3

Q1.a

```
SELECT identifiant, numpage
FROM Visites
ORDER BY identifiant
```

Q1.b

```
SELECT DISTINCTROW ip
```

FROM Visites

ORDER BY ip

Q1.c

SELECT DISTINCTROW nompage

FROM Visites

WHERE ip = '192.168.1.91'

ORDER BY nompage, ip

Q2.a

Visites

Q2.b

Pings

Q2.c

La clé étrangère identifiant de la table Pings doit exister en tant que clé primaire dans la table Visites.

Q3

INSERT INTO Pings

VALUES(1534, 105)

Q4.a

UPDATE Ping

SET duree = 120

WHERE identifiant = 1534

Q4.b

Le délai d'acheminement de l'information sur le réseau dépend de l'état du réseau.

Q4.c

Si une requête de mise à jour n-1 arrive après la requête n, le temps ne sera pas correct.

Q5.

SELECT DISTINCTROW Visites.nompage

FROM Visites JOIN Pings

ON Visites.identifiant = Pings.identifiant

WHERE Pings.duree > 60

ORDER BY Pings.duree DESC, Visites.nompage ASC

Exercice 4**Q1**

```
def est_triee(self):
    if not self.est_vide() :
        e1 = self.depiler()
    while not self.est_vide():
        e2 = self.depiler()
        if e1 > e2 :
            return False
        e1 = e2
    return True
```

Q2.a

False

Q2.b

[1, 2]

Q3

```
def depileMax(self):
    assert not self.est_vide(), "Pile vide"
    q = Pile()
    maxi = self.depiler()
    while not self.est_vide() :
        elt = self.depiler()
        if maxi < elt :
            q.empiler(maxi)
            maxi = elt
        else :
            q.empiler(elt)
    while not q.est_vide():
        self.empiler(q.depiler())
    return maxi
```

Q4.a

1. B [9, -7, 8]
q [4]
2. B [9, -7]
q [4, 8]
3. B [9]
q [4, 8, -7]
4. B []

q [4, 8, -7, 9]

Q4.b

B [9, -7, 8, 4]

q []

Q4.c

[3, 1, 2]

Q5.a

Ligne 3

B [1, 6, 4, 3, 7, 2]

q []

ligne 5

B []

q [7, 6, 4, 3, 2, 1]

fin fonction

B [1, 2, 3, 4, 6, 7]

q []

Q5.b

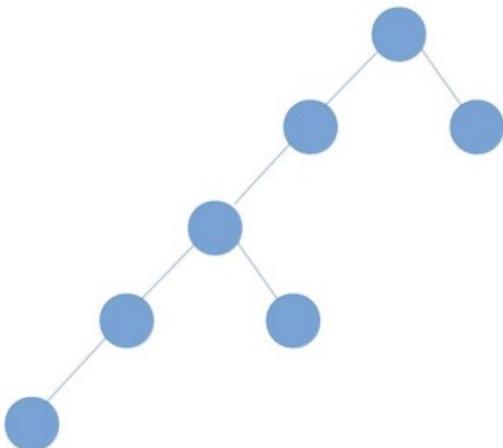
tri équivalent à un tri par insertion (recherche max dans un sous ensemble)

Exercice 5

Q1.a

2 (convention $h(\text{racine}) = 0$)

Q1.b



Q2

```

Algorithme hauteur(A)
  test d'assertion : A est supposé non vide
  si sous_arbre_gauche(A) vide et sous_arbre_droit(A) vide alors
    renvoyer 0
  sinon si sous_arbre_gauche(A) vide alors
    renvoyer 1 + hauteur(sous_arbre_droit(A))
  sinon si sous_arbre_droit(A) vide alors
    renvoyer 1 + hauteur(sous_arbre_gauche(A))
  sinon
    renvoyer 1 + max(hauteur(sous_arbre_gauche(A)), hauteur(sous_arbre_droit(A)))
    
```

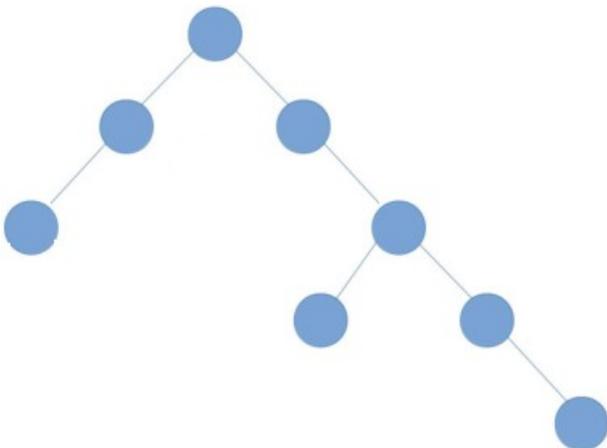
Q3.a

hauteur(R) = 4 = max(hauteur(G), hauteur(D)), avec hauteur(G) = 2

d'où : max(2, hauteur(D)) = 4

il vient : hauteur(D) = 4 ≠ 0

Q3.b



Q4.a

soit $h+1 \leq n \leq 2^{h+1}-1$

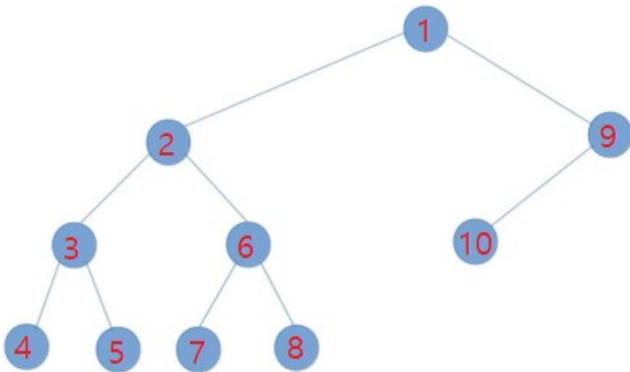
pour $n = 4$ et $h = 2$, on obtient $2 + 1 \leq 4 \leq 2^{2+1}-1$

il vient : $3 \leq 4 \leq 7$

Q4.c

en complétant au maximum chaque niveau de l'arbre

Q5.



Q6

```
def fabrique(h, n):  
    def annexe(hauteur_max):  
        if n == 0 :  
            return arbre_vide()  
        elif hauteur_max == 0:  
            n = n - 1  
            return arbre(arbre_vide(), arbre_vide())  
        else:  
            n = n - 1  
            gauche = annexe(hauteur_max - 1)  
            droite = annexe(hauteur_max - 1)  
            return arbre(gauche, droite)  
    return annexe(h)
```