



ALGO — QCM #2

Fin octobre 2019, S5, Ing1.

- Noircir les cases à l'encre (pas de crayon) sans déborder sur les voisins.
- La plupart des mauvaises réponses vous donneront des points négatifs. Dans le doute, abstenez-vous.
- Une seule réponse est attendue par question. Si plusieurs sont possibles, indiquez la plus précise.

Prénom, Nom
Remi MAUBANC

UID: 0 1 2 3 4 5 6 7 8 9
0 1 2 3 4 5 6 7 8 9
0 1 2 3 4 5 6 7 8 9
0 1 2 3 4 5 6 7 8 9
0 1 2 3 4 5 6 7 8 9

Question 1 La somme de tous les entiers pairs entre 0 et 100 (tous les deux inclus) est

0 1 2 3 4 5 6 7 8 9
0 1 2 3 4 5 6 7 8 9
0 1 2 3 4 5 6 7 8 9
0 1 2 3 4 5 6 7 8 9

2/2

Question 2 On a $\Theta(\log n) = \Theta(\ln n)$ parce que

- Les notations log et ln désignent la même fonction.
 Pas du tout, *it's a trap!* En fait $\Theta(\log n) \neq \Theta(\ln n)$.
 La division d'une fonction par $\log n$ ne change pas sa classe de complexité.
 Pour changer la base du logarithme on le multiplie par une constante.

2/2

Question 3 Combien de "x" sont affichés?

```
for (int i = 0; i <= N; ++i)
  for (int j = i; j > 0; --j)
    puts("x");
```

- $N^2/2$ $N(N-1)/2$
 $N(N+1)/2$ $(N-1)(N+1)/2$

2/2

Question 4 La suppression de la racine d'un tas de n éléments est de complexité

- $\Theta(1)$ $\Theta(n \log n)$
 $O(\log n)$ $\Theta(n)$

2/2

Question 5 $\sum_{i=0}^n x^i =$

- $(x^{n+1} - 1)/(x - 1)$ $(x^n - 1)/(1 - x)$
 $(x^{n+1} - 1)/(1 - x)$ $(x^n - 1)/(x - 1)$

0/2

Question 6 Dans un tas représenté par un tableau dont le premier indice est 0, le fils droit du nœud d'indice i est à la position:

- $2i + 2$ $2i$ $2i - 1$
 $2i - 2$ $2i + 1$ $i + 2$

2/2

Question 7 Sur un alphabet de k lettres, combien de mots de n lettres peut-on construire ?

- $\binom{k}{n}$ k^n kn n^k $\binom{n}{k}$

2/2

Question 8 $O(n^3)$ contient les polynômes de degré...

- ≥ 3 > 3 $= 3$ < 3 ≤ 3

2/2

Question 9 La solution de $T(n) = T(n/2) + \Theta(n)$ est

- $\Theta(n)$ $\Theta(n^2)$ $\Theta(n^2 \log n)$
 $\Theta(1)$ $\Theta(n \log n)$ $\Theta(\log n)$

0/2

Question 10 La solution de $T(n) = 2T(n/2) + \sqrt{n}$ est

- $\Theta(n)$ $\Theta(n^2)$ $\Theta(n \log n)$
 $\Theta(n^2 \log n)$ $\Theta(1)$ $\Theta(\log n)$

2/2

Rappel du théorème général. Pour une récurrence du type $T(n) = aT(n/b \pm O(1)) + f(n)$ avec $a \geq 1, b > 1$:

- si $f(n) = O(n^{(\log_b a) - \epsilon})$ pour un $\epsilon > 0$, alors $T(n) = \Theta(n^{\log_b a})$;
- si $f(n) = \Theta(n^{\log_b a})$, alors $T(n) = \Theta(n^{\log_b a} \log n)$;
- si $f(n) = \Omega(n^{(\log_b a) + \epsilon})$ pour un $\epsilon > 0$, et de plus $af(n/b) \leq cf(n)$ pour un $c < 1$ et toutes les grandes valeurs de n , alors $T(n) = \Theta(f(n))$.

$\epsilon = \frac{1}{2}$ $n^{1/2} \begin{cases} O(n^{1-\epsilon}) \\ \Theta(n) \\ \Omega(n^{1+\epsilon}) \end{cases}$ $\Theta(n) \begin{cases} O(n^{-\epsilon}) \\ \Theta(n) \\ \Omega(n^{\epsilon}) \end{cases}$