INF3105 – 2019A / Examen 1 (27 octobre 2019) / Partie A

| 0 1 2 3 4 5 6 7 8 0 1 2 3 4 5 6 7 8 0 1 2 3 4 5 6 7 8 0 1 2 3 4 5 6 7 8 0 1 2 3 4 5 6 7 8 0 1 2 3 4 5 6 7 8 | 9 ← Entrez les 6 premiers chiffres de votre code permanent. Exemple: ABCD01029211 ==> 010292. 9 Nom et prénom: 9 |
|---|--|
| Remplissez les cases correspondant aux bonnes réponses. Les questions marquées d'un 🌲 peuvent avoir zéro, une ou plusieurs bonnes réponses. Chaque question vaut 2 points pour un total de 60 points. | |
| Question 1 Cochez les mots qui sont des mots- clés (keywords ou mots réservés) du langage C/C++. | Question 7 L'exécution de ./progB < test1.txt affiche sur la première ligne : |
| return sqrt string delete while unsigned new cin istream short char do | |
| Question 2 ♣ En C/C++, la signature d'une fonc- | Question 8 L'exécution de ./progB < test2.txt affiche sur le deuxième ligne : |
| tion est définie par son : nombre de paramètres type de retour type des paramètres nom | $\begin{array}{c ccccccccccccccccccccccccccccccccccc$ |
| type des paramètres nom. Question 3 ♣ Cochez le ou les énoncés illégaux (ayant au moins une erreur). | Question 9 Quelle est la complexité temporelle (pire cas) du programme $progB.cpp$? Supposez n phrases, m mots par phrase et k mots différents. |
| <pre>int *p, *q, **r=&q string n, *p=0; int p; int& q=p; double k; int* p = &k</pre> | $\begin{array}{c ccc} & \mathcal{O}(nmk^2) & & & \mathcal{O}(n\log m\log k) \\ & \mathcal{O}(n\log k) & & \mathcal{O}(nk\log m) \\ & \mathcal{O}(nmk) & & \mathcal{O}(nmk\log k) \\ & \mathcal{O}(nm+n\log k) & & \mathcal{O}(nm\log k) \end{array}$ |
| Question 4 Le programme progA.cpp laisse objets de type int non libérés sur le tas (heap). | Question 10 Cochez les expressions de complexité grand-O qui sont simplifiées. Notez que k,m et n sont des variables indépendantes. |
| 7 16 2 64 8 0 128 24 6 5 36 4 | $ \begin{array}{c cc} $ |
| Question 5 Le programme progA.cpp affiche sur la première ligne (fonction f1): | Question 11 ♣ Cochez les énoncés vrais. Les symboles < et > signifient moins et plus complexe que. |
| P12P34G_r_p12p34p12p34 P12P34G_r_p34p12p43p21 P12P34G_r_p34p12r_p34p12p34p12 P21P34G_r_p43p21r_p12p34p12p34 P12P34G_P00P00R_r_p43p21r_p43p21p43p21 | |
| Question 6 Le programme progA.cpp affiche sur la deuxième ligne (fonction f2): | lorsque la politique d'agressissement augmente la capacité de 1. |
| R_P00P00R_P00P00G_P34P12p34p12p12p34r_ P00P00R_P00P00R_P34P12G_r_p12p12p34p34 P00P00R_P00P00R_P34P12G_r_p34p12p12p34 | $\begin{array}{c ccc} & \mathcal{O}(\log n) & & & \mathcal{O}(1) \\ \hline & \mathcal{O}(n\log n) & & & & \mathcal{O}(n^2) \\ \hline & & \mathcal{O}(n) & & & \end{array}$ |
| R_P00P00R_P00P00G_P34P12p12p12p34p34r_ P00P00R_P00P00R_ | Question 13 L'ajout à la fin d'un tableau dy- namique a une complexité temporelle amortie de lorsque la politique d'agressissement double la capac- ité. |
| | |

| Question 14 L'insertion dans un arbre binaire de recherche équilibré a une complexité temporelle de : $\square \mathcal{O}(n) \qquad \square \mathcal{O}(n \log n)$ $\square \mathcal{O}(\log n) \qquad \square \mathcal{O}(n^2) \qquad \square \mathcal{O}(1)$ Question 15 Le test d'équivalence (operator ==) pour un arbre binaire de recherche équilibré a une complexité temporelle de Supposez la meilleure implémentation possible de cet opérateur. $\square \mathcal{O}(n) \qquad \square \mathcal{O}(n^2) \qquad \square \mathcal{O}(\log n)$ $\square \mathcal{O}(1) \qquad \square \mathcal{O}(n \log n)$ | Question 22 Durant l'insertion d'un élément dans un arbre AVL, combien de rotation(s) peut-on avoir dans le pire cas? Une double rotation compte pour 2 rotations. Supposez que l'arbre contient n éléments. $\begin{array}{c ccccccccccccccccccccccccccccccccccc$ |
|---|--|
| Question 16 Le test d'équivalence (operator ==) pour un arbre binaire de recherche non équilibré a une complexité temporelle de Supposez la meilleure implémentation possible de cet opérateur. $\begin{array}{c ccccccccccccccccccccccccccccccccccc$ | Question 24 On insère les entiers 0 à 4 inclusivement dans un arbre AVL. L'ordre est aléatoire. Combien d'arbres différents (structure) peut on obtenir? |
| | $\begin{array}{c ccccccccccccccccccccccccccccccccccc$ |