

Exercice 2 (05 points)

- 1)
- La classe P = ensemble de problèmes ayant des algorithmes **polynomiaux déterministes** pour les résoudre. ....1pt
  - La classe NP = ensemble de problèmes ayant des algorithmes **polynomiaux indéterministes** pour les résoudre. ....1pt
  - Une solution admissible = une solution vérifiant les contraintes du PO; .....1pt
- 2) La complexité d'un algorithme sert à **analyser, évaluer et comparer** les algorithmes. ....1pt
- 3) « **Combinatoire** » signifie : l'espace de recherche est **discret, fini et de taille assez importante**. ....1pt

Exercice 2 (07 points)

1.  $T1(n) = 1+2+\dots+n = n(n+1)/2 = O(n^2)$ . ....1.5pt
2.  $T2(n) = 2+2+\dots+2 = 2n = O(n)$ . ....1.5pt
3. P2 est meilleur que P1. ....0.5pt

```
float P3 (int a[] , int n , float x)
{
    s = a[n] ;
    for (i=n ; i > 0 ; i--)
        s = s*x + a[i-1] ;
    return s ;
}
```

4. ....2.5pt
- En effet, la boucle for contient n itérations, chacune contient une multiplication. ....1pt

Exercice 3 (08 points)

- 1) Parce que  $\sum_{i=1}^5 t_i > 4$  heures .....0.5pt
- 2) Sac-à-dos (KSP). ....0.5pt
- 3) Espace de recherche S= ensemble des parties de {1,2,3,4,5} et  $|S|= 2^5$ . ....1pt
- 4) 
$$\begin{cases} \max \sum_{i=1}^5 x_i n_i \\ x_i \in \{0, 1\} \\ \sum_{i=1}^5 x_i t_i \leq 4 \end{cases}$$
 .....1.5pts
- 5) .....2.5pts

n	t	0	1	2	3	4
0		0	0	0	0	0
1		0	0	10	10	10
2		0	6	10	16	16
3		0	6	10	16	18
4		0	6	10	16	19
5		0	6	10	16	19

La solution optimale est {1,4} et  $f\{1,4\} = n1+n4=19$  .....1pt

- 6) Complexité temporelle = Complexité spatiale =  $O(n.T)$  .....1pt