## UE Programmation Orientée Objet

## Bases non objet de Java

- Q 1 . Déclarer et initialiser deux variables entières, puis écrire une séquence d'instructions qui échange leurs valeurs.
- $\mathbf{Q}$  2 . Ecrire une séquence d'instructions qui calcule le maximum de deux variables entières  $\mathbf{x}$  et  $\mathbf{y}$  dans une troisième variable  $\mathbf{res}$ .
- Q 3 . Idem avec le max de 3 nombres x, y, z, en utilisant un opérateur booléen.
- Q 4. Calculer dans res le PGCD de 2 entiers x et y par l'algorithme d'Euclide.

Algorithme d'Euclide:

- si un des nombres est nul, l'autre est le PGCD ;
- sinon il faut soustraire le plus petit du plus grand et laisser le plus petit inchangé; puis, recommencer ainsi avec la nouvelle paire jusqu'à ce que un des deux nombres soit nul. Dans ce cas, l'autre nombre est le PGCD.
- ${f Q}$  5 . Mettre un booléen à vrai ou faux selon qu'un entier  ${f x}$  est premier ou non ?
- ${f Q}$  6 . Initialiser un tableau tabn avec les entiers de 1 à n.
- Q 7 . Somme des éléments sur la diagonale d'une matrice carrée.
- ${\bf Q}$ 8 . Ranger dans  ${\tt max}$  la plus grande valeur d'un tableau  ${\tt tab}.$
- Q 9. Ranger dans index le plus petit indice de l'élément qui vaut valeur dans un tableau, sinon mettrelength.
- Q 10 . Triangle de Pascal. Initialiser, pour un n donné, un tableau avec les coefficients  $\mathcal{C}_n^p$ , pième coefficient binômial d'ordre n. Rappel :

$$\begin{aligned} \mathcal{C}_n^0 &= 1 \\ \mathcal{C}_n^n &= 1 \\ \mathcal{C}_n^p &= \mathcal{C}_{n-1}^{p-1} + \mathcal{C}_{n-1}^p \\ \grave{\mathbf{A}} \text{ l'ordre } 4: \end{aligned}$$

n = 0	1				
n = 1	1	1			
n = 2	1	2	1		
n = 3	1	3	3	1	
n = 4	1	4	6	4	1

Pour l'ordre n on utilise un tableau tp de dimension 2, avec n sur la première dimension et p sur la seconde. On a donc tp[n][p] =  $C_n^p$ .

Q 11. Calculer le nombre d'entiers positifs en tête d'un tableau.

fini!

- Q 12. Calculer la taille de la plus longue séquence d'entiers positifs dans un tableau.
- **Q 13**. Le tri bulle. Idée de l'algorithme : parcourir les n premières cases du tableau en échangeant deux éléments successifs si le premier est plus grand que le second (soit échanger t[i] et t[i+1] si t[i] > t[i+1]), ce qui fait remonter comme une bulle le plus grand élément de ces n cases dans la case d'indice n-1, où il est bien placé. Puis on recommence en excluant du parcours les éléments bien placés. Reste à faire varier n correctement.
- ex : Les étapes successives sont représentées verticalement. Après chaque étape un cadre montre le parcours de tableau restant à faire.

0 $4$	1 6			4	5	tableau de départ
0	1 5	2	3	4	5 6	après ce premier parcours l'élément d'indice 5 est maintenant bien placé.
$0 \over 4$		2			5 6	l'élément d'indice 4 est maintenant bien placé aussi.
0	1		_	4 5	-	
	1 2			4 5		
Ω	1	2	3	4	5	

