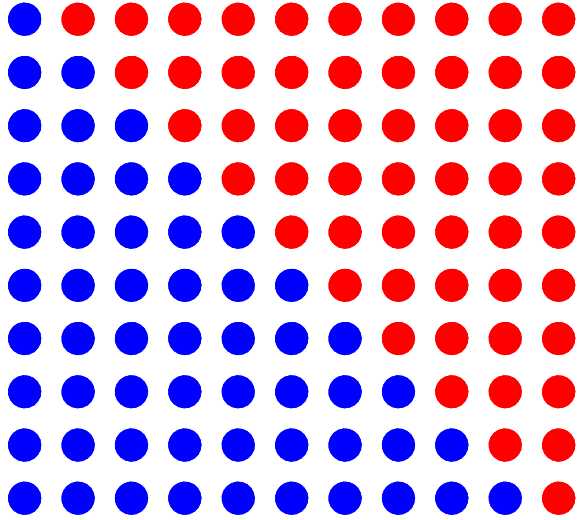


I. Somme des premiers entiers naturels : démonstration par « preuve sans parole »

1°) On considère la grille rectangulaire ci-dessous dans laquelle sont disposés 1 jeton bleu sur la 1^{ère} ligne, 2 jetons bleus sur la 2^e ligne, ..., 10 jetons bleus sur la 10^e ligne, le reste de la grille étant complété par des jetons rouge comme l'indique la figure.



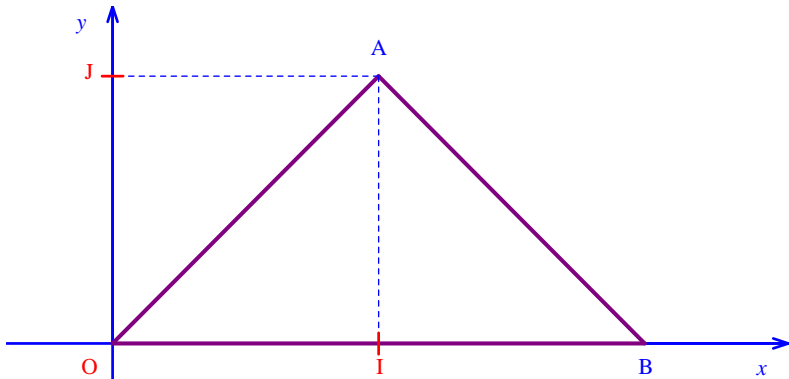
À l'aide de la disposition, calculer rapidement $S = 1 + 2 + 3 + \dots + 10$.

2°) En appliquant la même démarche, simplifier la somme $1 + 2 + 3 + \dots + n$ où n est un entier naturel supérieur ou égal à 1. On attend une explication succincte.

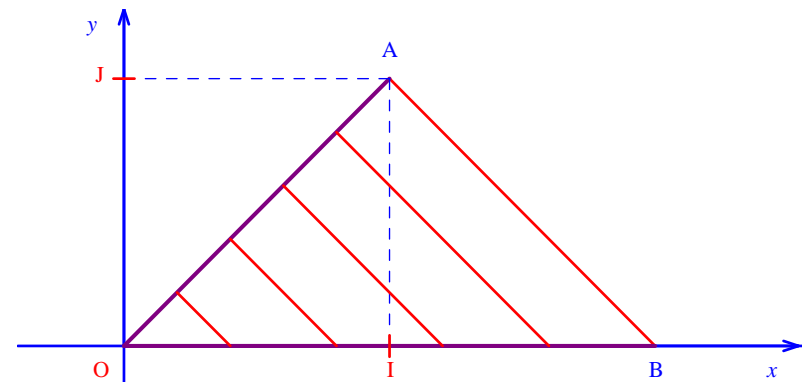
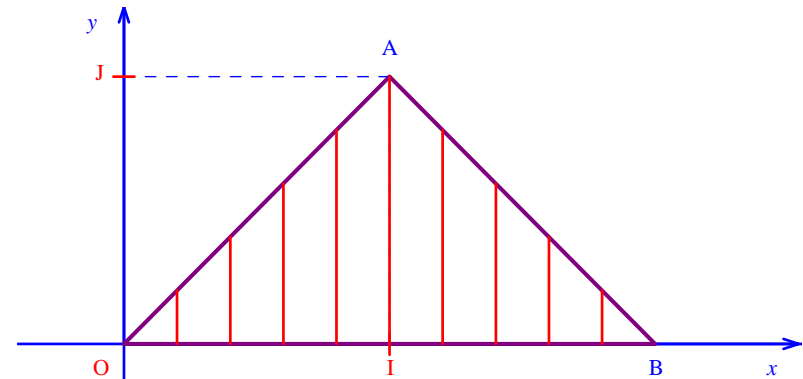
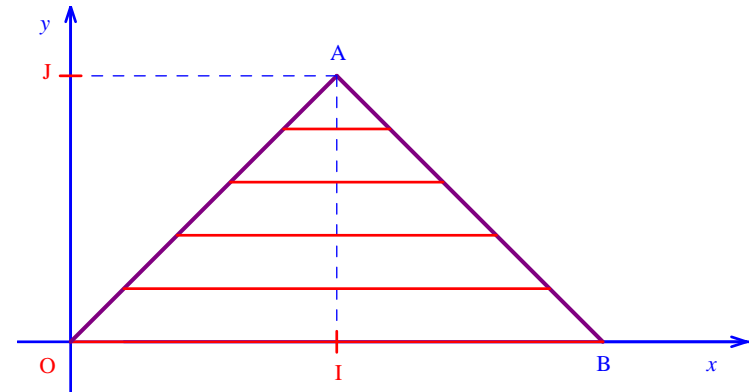
II. Algorithmes de hachurage d'une zone du plan

Le plan est muni d'un repère orthonormé (O, I, J) .

On désire hachurer grâce à des algorithmes l'intérieur du triangle OAB où A et B sont les points de coordonnées respectives $(1 ; 1)$ et $B(2 ; 0)$.



Écrire des algorithmes demandant à l'utilisateur une valeur de n (nombre de hachures, entier naturel supérieur ou égal à 1) afin de réaliser des figures semblables à celles présentées ci-dessous avec hachurage horizontal, vertical, oblique par des segments de coefficient directeur -1 (dans le cas particulier où $n = 5$ pour les figures 1 et 3 et $n = 9$ pour la figure 2). Au début de l'algorithme, on écrira les instructions permettant de tracer le triangle OAB . Un des côtés du triangle est compté dans les hachures pour le hachurage horizontal et oblique.



Réaliser les programmes correspondants sur calculatrice.

Pour aller plus loin (facultatif) :

Reprendre les questions pour l'intérieur du carré $OABC$ avec $C(1 ; -1)$.

Corrigé du DM pour le 1-2-2013

I. Somme des premiers entiers naturels : démonstration par « preuve sans parole »

1°) Calculons $S = 1 + 2 + 3 + \dots + 10$.

Chaque ligne est composée de 11 jetons.

Il y a 10 lignes.

Donc il y a 110 jetons au total.

On remarque qu'il y a moitié moins de jetons bleus soit 55.

$$S = 55$$

2°) Simplifions la somme $1 + 2 + 3 + \dots + n$ où $n \in \mathbb{N}^*$ quelconque.

Il y a $\frac{10 \times (10+1)}{2}$ boules dans le premier exemple.

On généralise le raisonnement.

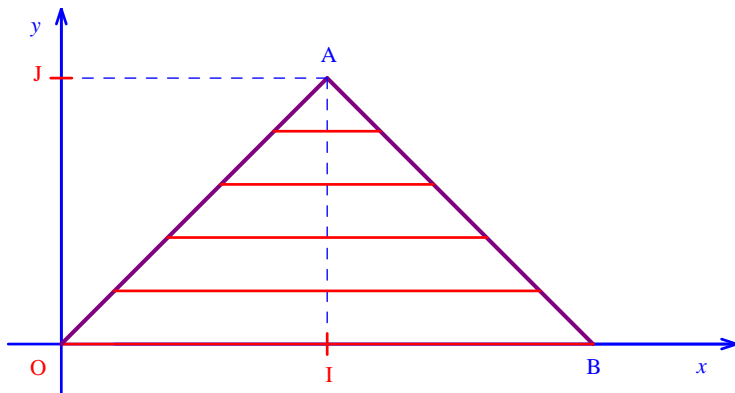
On considère une grille rectangulaire dans laquelle n dispose 1 jeton bleu sur la première ligne, 2 jetons bleus sur la 2^e ligne, ..., n jetons bleus sur la n -ième ligne, le reste étant complété par des jetons rouges.

Le nombre de jetons de la grille rectangulaire est égal à $n(n+1)$.

Pour n entier naturel non nul quelconque (entier naturel « supérieur » de la série), la somme de tous les entiers naturels de 1 à n est égale à $\frac{n(n+1)}{2}$.

II. Algorithmes de hachurage d'une zone du plan

• Hachurage horizontal :



Entrée :

Saisir n

Initialisations :

Effacer le dessin

Tracer le segment joignant les points de coordonnées (0 ; 0) et (1 ; 1)

Tracer le segment joignant les points de coordonnées (1 ; 1) et (2 ; 0)

Tracer le segment joignant les points de coordonnées (0 ; 0) et (2 ; 0)

h prend la valeur $\frac{1}{n}$

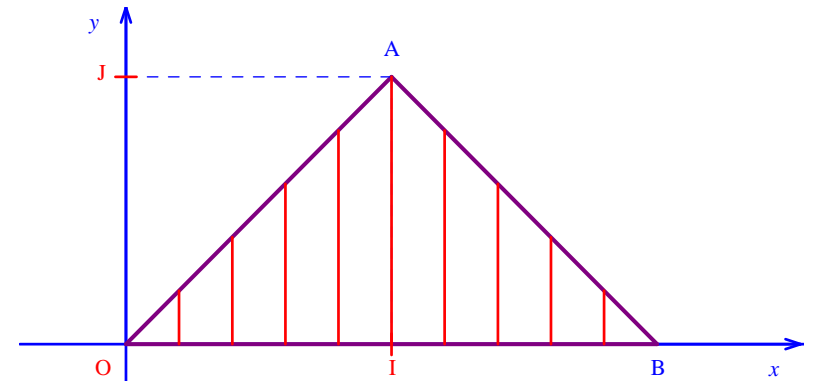
Traitement et sorties :

Pour k entier naturel allant de 0 à $n-1$ **Faire**

Tracer le segment joignant les points de coordonnées $(kh ; kh)$ et $(2 - kh ; kh)$

FinPour

• Hachurage vertical :



Le problème est plus délicat que pour le hachurage horizontal.

La difficulté est liée à la forme du domaine triangulaire. Du coup, on peut se poser la question : une boucle ? deux boucles ?

Plusieurs stratégies possibles :

- On fait tracer deux segments à chaque étape de la boucle.

- On s'interroge sur la forme du domaine.

On peut observer que la réunion des segments [OA] et [OB] est la représentation graphique de la fonction $f: x \mapsto 1 - |x - 1|$ ou $\min(x, 2 - x)$ sur $[0 ; 2]$.

On rappelle que pour a et b réels, $\min(a ; b)$ désigne le plus petit des réels a et b .

Avec la première stratégie

Entrée :

Saisir n

Initialisations :

Effacer le dessin

Tracer le segment joignant les points de coordonnées $(0 ; 0)$ et $(1 ; 1)$

Tracer le segment joignant les points de coordonnées $(1 ; 1)$ et $(2 ; 0)$

Tracer le segment joignant les points de coordonnées $(0 ; 0)$ et $(2 ; 0)$

h prend la valeur $\frac{2}{n+1}$

Traitement et sorties :

Pour k allant de 1 à $E\left(\frac{n+1}{2}\right)$ **Faire**

Tracer le segment joignant les points de coordonnées $(kh ; 0)$ et $(kh ; kh)$

Tracer le segment joignant les points de coordonnées $(2 - kh ; 0)$ et $(2 - kh ; kh)$

FinPour

Avec la deuxième stratégie

Entrée :

Saisir n

Initialisations :

Effacer le dessin

Tracer le segment joignant les points de coordonnées $(0 ; 0)$ et $(1 ; 1)$

Tracer le segment joignant les points de coordonnées $(1 ; 1)$ et $(2 ; 0)$

Tracer le segment joignant les points de coordonnées $(0 ; 0)$ et $(2 ; 0)$

h prend la valeur $\frac{2}{n+1}$

Traitement et sorties :

Pour k allant de 1 à n **Faire**

Tracer le segment joignant les points de coordonnées $(kh ; 0)$ et $(kh ; 1 - |kh - 1|)$

FinPour

$$kh \leq 1 \text{ donne } k \leq \frac{1}{h} = \frac{n+1}{2} \text{ soit } k \leq E\left(\frac{n+1}{2}\right)$$

où $E(x)$ désigne la partie entière d'un réel x .

On rappelle que, par définition, la partie entière d'un réel x désigne le plus grand entier relatif inférieur ou égal à x .
Ainsi, $E(3,78) = 3$, $E(5) = 5$, $E(-2,3) = -3$.

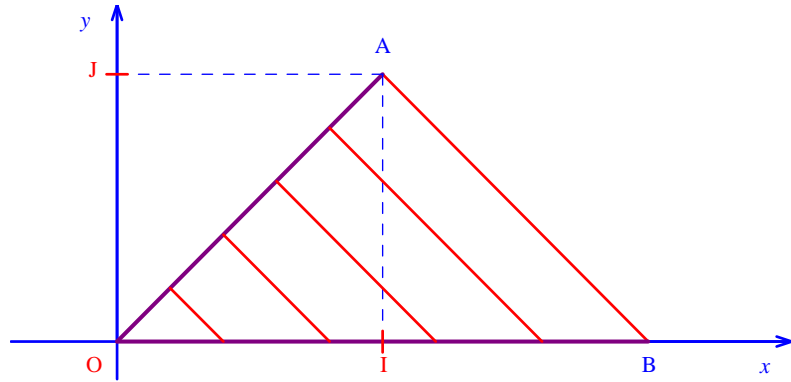
Suivant la parité de l'entier n (c'est-à-dire suivant que n est pair ou impair), il y aura 1 ou 2 segments tracés au « milieu » c'est-à-dire le segment [IA] (si n est impair le segment [IA] sera tracé deux fois).

En effet, si l'on regarde de plus près, on peut envisager deux cas suivant la parité de n .

n pair : n s'écrit sous la forme $n = 2p$ avec p entier naturel non nul.

n impair : n s'écrit sous la forme $n = 2p + 1$ avec p entier naturel.

• Hachurage oblique (segments obliques de coefficient directeur - 1) :



Entrée :

Saisir n

Initialisations :

Effacer le dessin

Tracer le segment joignant les points de coordonnées $(0 ; 0)$ et $(1 ; 1)$

Tracer le segment joignant les points de coordonnées $(1 ; 1)$ et $(2 ; 0)$

Tracer le segment joignant les points de coordonnées $(0 ; 0)$ et $(2 ; 0)$

h prend la valeur $\frac{1}{n}$

Traitement et sorties :

Pour k allant de 1 à n **Faire**

Tracer le segment joignant les points de coordonnées $(kh ; kh)$ et $(2kh ; 0)$

FinPour