

# Distribution d'un jeu de cartes, division euclidienne et preuve d'un algorithme.

Atelier L1-09

- 1 Présentation du groupe IREM
- 2 Contexte
- 3 Précisions sur les notions
- 4 L'activité
- 5 Analyse
- 6 Poursuites

# I - Présentation du groupe ELEM

- Mathématiques et Informatique
- Réflexion sur l'utilisation de l'informatique en maths puis en SNT et NSI
- Publication en cours sur cette activité (revue Radix)
- Stage  $\text{\LaTeX}$  Pays de la Loire

## II - Contexte

### Extrait du programme de 1<sup>ère</sup> NSI :

Contenus	Capacités attendues	Commentaires
Tris par insertion, par sélection	Décrire un <b>invariant</b> de boucle qui prouve la <b>correction</b> [...]	La <b>terminaison</b> de ces algorithmes est à justifier.
Recherche dichotomique dans un tableau trié	Montrer la <b>terminaison</b> [...] à l'aide d'un <b>variant</b> de boucle.	La preuve de la <b>correction</b> peut être présentée par le professeur.

Contenus	Capacités attendues	Commentaires
Prototyper une fonction.	Décrire les <b>préconditions</b> sur les arguments. Décrire des <b>postconditions</b> sur les résultats.	Des assertions peuvent être utilisées pour garantir des préconditions ou des postconditions.

## II - Contexte

- Notions difficiles et fortement liées aux mathématiques
- Diversité des profils d'élèves en 1NSI
- Objectif de départ :

**Trouver une situation simple pour introduire la notion de preuve d'un algorithme.**

# III - Précisions sur les notions

La **correction** d'un algorithme est la preuve qu'il remplit son rôle : qu'à partir d'entrées vérifiant les pré-conditions il produit correctement des sorties vérifiant les post-conditions.

- La **correction partielle** vérifie que l'algorithme produit le bon résultat.
- La **terminaison** vérifie qu'il produit un résultat en un temps fini.

# III - Précisions sur les notions

Si l'algorithme présente une boucle, on utilise un invariant pour montrer la correction partielle.

Un **invariant** de boucle est une expression logique, dépendante des variables de la boucle, qui est vraie au début et à la fin de chaque itération.

Cette dernière notion est proche du raisonnement par récurrence.

## IV - L'activité

- Durée : 1h
- Niveau 1<sup>ère</sup> NSI
- Activité débranchée
- Manipulation de jeux de cartes
- Par groupes de 3 à 5 élèves



# IV - L'activité

## Première distribution

- Bonne / maldonne ?

...

- L'algorithme :

...

# IV - L'activité

## Première distribution

- Post-conditions :

Chacun des joueurs a le même nombre de cartes, le nombre de cartes du talon est strictement inférieur au nombre de joueurs.

- L'algorithme :

« Tant qu'il reste plus de cartes que de joueurs, distribuer une carte à chaque joueur. »

## IV - L'activité

### Seconde distribution interrompue : vers la notion d'invariant

- On interrompt la distribution :  
« Peut-on savoir si, pour l'instant, la distribution est bonne, ou s'il y a déjà maldonne ? »

Jusqu'ici tout va bien...

## IV - L'activité

### Invariant de boucle

- On retient la proposition :  
« Chaque joueur a le même nombre de cartes. »

# IV - L'activité

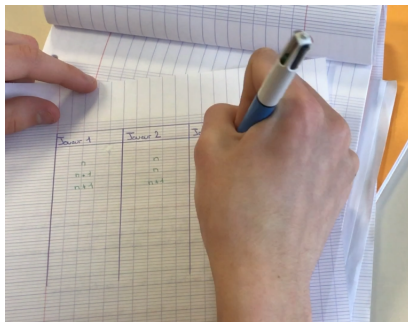
## Suite de la distribution

- Les groupes changent de place  
Subtiliser une carte (ou pas)
- Effectuer un tour de distribution en plus :  
« Peut-on savoir si la distribution est toujours bonne,  
sans toucher aux cartes ? »

# IV - L'activité

## Suite de la distribution

- Tracer l'exécution lors d'un tour de la boucle



## IV - L'activité

### Formalisation de la démonstration :

- On a montré que, si l'invariant est vrai avant un tour de boucle, alors il reste vrai après.
- On remonte le raisonnement : l'invariant est vérifié au départ quand aucun joueur n'a de carte.
- On peut donc conclure que l'invariant reste vrai après chaque itération de la boucle. Il est donc encore vrai à la fin de celle-ci.
- Reste à montrer qu'elle se termine...

## IV - L'activité

### Propriété :

$P_n$  vraie pour tout  $n$  entier naturel.

### Initialisation :

$P_0$  est vraie.

### Hérédité :

$\forall k \in \mathbb{N}, P_k \text{ vraie} \Rightarrow P_{k+1} \text{ vraie}.$

### Conclusion

$\forall n \in \mathbb{N}, P_n \text{ vraie}.$

**Propriété :** Chaque joueur a le même nombre de cartes.

### Initialisation :

Avant la distribution aucun joueur n'a de carte.

### Hérédité :

Après  $k$  tours, les joueurs ont le même nombre de cartes  $\Rightarrow$  après  $k + 1$  tours les joueurs ont le même nombre de cartes.

### Conclusion

A chaque tour chacun des joueurs a le même nombre de cartes.



# V - Analyse

- Plusieurs réalisations de l'activité par plusieurs enseignants en 1 NSI depuis 3 ans
- Séance dialoguée
- Poursuite, transposition à d'autres situations difficile

# VI - Poursuites

## Preuve de terminaison

- Montrer que la boucle s'arrête
- Utiliser un variant de boucle



Un **variant de boucle** est une fonction des variables de la boucle :

- à valeurs entières positives ;
- qui décroît strictement à chaque itération.

# VI - Poursuites

## D'autres exemples

- Multiplication par sommes successives
- Recherche d'un maximum dans un tableau
- Crible d'Ératosthène

Algorithmes repris en mathématiques expertes :

- Écriture d'un entier dans une base
- Algorithme d'Euclide

# VI - Poursuites

## Multiplication par sommes successives

Pré-conditions : a et b sont des entiers

- mettre résultat à 0 ;
- répéter b fois : ajouter a à résultat

Post-condition : résultat contient  $a \times b$

# VI - Poursuites

## Multiplication par sommes successives

Pré-conditions : a et b sont des entiers

- mettre résultat à 0 ;
- répéter b fois : ajouter a à résultat

Post-condition : résultat contient  $a \times b$

**Invariant** : résultat est égal au produit de a par le nombre de répétitions déjà effectuées.

## VI - Poursuites

### Recherche d'un maximum dans un tableau

Pré-condition : tab est un tableau de nombres

- maxi prend la valeur du premier élément de tab
- Parcourir les valeurs de tab (de la seconde à la dernière) :  
si la valeur courante de tab est supérieure à maxi,  
mettre maxi à cette valeur

Post-condition : maxi contient la valeur maximale de tab

# VI - Poursuites

## Recherche d'un maximum dans un tableau

Pré-condition : tab est un tableau de nombres

- maxi prend la valeur du premier élément de tab
- Parcourir les valeurs de tab (de la seconde à la dernière) :  
si la valeur courante de tab est supérieure à maxi,  
mettre maxi à cette valeur

Post-condition : maxi contient la valeur maximale de tab

**Invariant** : maxi est le maximum de la partie du tableau déjà parcourue.

# VI - Poursuites

## Crible d'Ératosthène

Pré-conditions : tab est un tableau contenant les entiers de 2 à  $n$

- Pour chaque nombre du tableau :
- Parcourir tab du nombre suivant jusqu'au dernier  
si l'élément parcouru est un multiple du nombre : le supprimer

Post-condition : tab ne contient que des nombres premiers



# VI - Poursuites

## Crible d'Ératosthène

Pré-conditions : tab est un tableau contenant les entiers de 2 à n

- Pour chaque nombre du tab :
- Parcourir tab du nombre suivant jusqu'au dernier  
si l'élément parcouru est un multiple du nombre : le supprimer

Post-condition : tab ne contient que des nombres premiers

**Invariant** : La partie du tableau, du début jusqu'au dernier nombre traité ne contient que des nombres premiers.

# VI - Poursuites

## Algorithme d'Euclide

Pré-conditions :  $a$  et  $b$  deux nombres entiers naturels ( $b \neq 0$ )

- On effectue la division euclidienne de  $a$  par  $b$ , puis celle du diviseur par le reste obtenu et ainsi de suite jusqu'à obtenir un reste nul ;
- On note, pour  $i \geq 1$ ,  $q_i$  et  $r_i$  les quotients et restes obtenus.

Post-condition : Le dernier reste non nul est égal à  $PGCD(a ; b)$

# VI - Poursuites

## Algorithme d'Euclide

Pré-conditions :  $a$  et  $b$  deux nombres entiers naturels ( $b \neq 0$ )

- On effectue la division euclidienne de  $a$  par  $b$ , puis celle du diviseur par le reste obtenu et ainsi de suite jusqu'à obtenir un reste nul ;
- On note, pour  $i \geq 1$ ,  $q_i$  et  $r_i$  les quotients et restes obtenus.

Post-condition : Le dernier reste non nul est égal à  $PGCD(a; b)$

**Invariant** :  $PGCD(a; b) = PGCD(r_{i+1}; r_i)$

# VI - Poursuites

## Décomposition

Pré-conditions :  $b$  un nombre entier supérieur ou égal à 2 et  $N$  un nombre entier naturel.

- On effectue les divisions euclidiennes successives de  $N$ , puis des quotients obtenus, par  $b$  jusqu'au rang  $k$  tel que  $q_k = 0$  ;
- On note  $q_0 = N$  puis, pour  $i > 1$ ,  $q_i$  et  $r_i$  les quotients et restes obtenus.

Post-condition :  $N = b^{k-1} \times r_k + b^{k-2} \times r_{k-1} + \dots + b \times r_2 + r_1$

# VI - Poursuites

## Décomposition

Pré-conditions :  $b$  un nombre entier supérieur ou égal à 2 et  $N$  un nombre entier naturel.

- On effectue les divisions euclidiennes successives de  $N$ , puis des quotients obtenus, par  $b$  jusqu'au rang  $k$  tel que  $q_k = 0$  ;
- On note  $q_0 = N$  puis, pour  $i > 1$ ,  $q_i$  et  $r_i$  les quotients et restes obtenus.

Post-condition :  $N = b^{k-1} \times r_k + b^{k-2} \times r_{k-1} + \dots + b \times r_2 + r_1$

**Invariant** :  $N = b^i \times q_i + b^{i-1} \times r_i + \dots + b \times r_2 + r_1$