

Partie A Cours

Citer le théorème de Bézout et le théorème de Gauss et démontrer le théorème de Gauss.

Partie B une équation diophantienne

On considère l'équation (E) : $25x - 108y = 1$ où x et y sont des entiers relatifs.

1. A l'aide de l'algorithme d'Euclide prouver que le couple (13 ; 3) est solution de cette équation.
2. Utiliser le couple (13 ; 3) pour déterminer l'ensemble des couples d'entiers relatifs solutions de l'équation (E).

Partie C Fermat et des nombres premiers

Dans cette partie, a désigne un entier naturel ;

les nombres c et g sont des entiers naturels vérifiant la relation $25g - 108c = 1$.

On pourra utiliser le petit théorème de Fermat qui s'énonce ainsi :

Si p est un nombre premier et a un entier non divisible par p ,
alors a^{p-1} est congru à 1 modulo p , ce que l'on note $a^{p-1} \equiv 1 [p]$.

1. Soit x un entier naturel. Démontrer que si $x \equiv a [7]$ et $x \equiv a [19]$, alors $x \equiv a [133]$.
2. On suppose que a n'est pas un multiple de 7. Démontrer que $a^6 \equiv 1 [7]$.
En déduire que $a^{108} \equiv 1 [7]$; et que $(a^{25})^g \equiv a [7]$.
3. On suppose que a est un multiple de 7. Démontrer que $(a^{25})^g \equiv a [7]$.
4. On admet que pour tout entier naturel a , $(a^{25})^g \equiv a [19]$. Démontrer que $(a^{25})^g \equiv a [133]$.

Partie D le code secret

On note A l'ensemble des entiers naturels a tels que : $1 \leq a \leq 26$.

Un message, constitué d'entiers appartenant à A , est codé puis décodé.

La phase de codage consiste à associer, à chaque entier a de A ,

l'entier r tel que $a^{25} \equiv r [133]$ avec $0 \leq r < 133$.

r est donc le reste de la division euclidienne de a^{25} par 133

La phase de décodage consiste à associer à r ,

l'entier s tel que $r^{13} \equiv s [133]$ avec $0 \leq s < 133$.

s est donc le reste de la division euclidienne de r^{13} par 133

1. Justifier que $s \equiv a [133]$.
2. Décoder le message suivant : 128 59.

Partie A Cours

Théorème de Bézout :

2 entiers a et b sont premiers entre eux si et seulement si il existe 2 entiers u et v tels que $au + bv = 1$.

Théorème de Gauss :

Soit a, b, c 3 entiers. Si a divise bc et que a est premier avec b alors a divise c.

Preuve : Si $a \wedge b = 1$ alors d'après Bézout il existe (u; v) tels que $au + bv = 1$.

donc $auc + bvc = c$ or $a|bc$ et $a|auc$ donc $a|auc + bvc$ d'où $a|c$.

Partie B une équation diophantienne

- $108 = 25 * 4 + 8$; $25 = 8 * 3 + 1$ donc $1 = 25 - 3 * 8 = 25 - 3 * (108 - 25 * 4) = 13 * 25 - 3 * 108$
donc (13;3) est une solution de (E).
- $25x - 108y = 25 * 13 - 108 * 3 \Rightarrow 25(x - 13) = 108(y - 3)$ or $25 \wedge 108 = 1$ donc $25|y - 3$
soit $y = 25k + 3, k \in \mathbb{Z}$ d'où $2(x - 13) = 108 * 25k$ et $x = 108k + 13, k \in \mathbb{Z}$
Réciproquement : $\forall k \in \mathbb{Z}, 25 * (108k + 13) - 108 * (25k + 3) = 1$
donc $\forall k \in \mathbb{Z}, (108k + 13; 25k + 3)$ est bien solution de (E).

Partie C Fermat et des nombres premiers

- $x - a$ est un multiple de 7 et de 19 or $7 \wedge 19 = 1$ donc $x - a$ est un multiple de 7×19 soit $x \equiv a[133]$.
Plus précisément $7|x - a$ donc $\exists k \in \mathbb{Z} : x - a = 7k$ or $19|x - a$ et $19 \wedge 7$
donc d'après Gauss $19|k$ soit $\exists k' \in \mathbb{Z} : x - a = 7 \times 19 \times k' = 133 \times k'$. QED.
- 7 est premier et ne divise pas a, donc $a^6 = a^{7-1} \equiv 1 [7]$ d'après le Th. de Fermat.
alors $a^{108} = (a^6)^{18} \equiv 1^{18} = 1 [7]$ et $a^{108c} \equiv 1 [7]$ soit $a^{25g-1} \equiv 1 [7]$ ou $a^{25g} \equiv 1 [7]$
- Si a est un multiple de 7, $(a^{25})^g$ aussi donc $(a^{25})^g \equiv a \equiv 0 [7]$.
- On applique C.1. avec $x = (a^{25})^g$, d'où $(a^{25})^g \equiv a [133]$.

Partie D le code secret

- $s \equiv r^{13} [133] \equiv (a^{25})^{13} [133]$ avec $(g, c) = (13; 3)$ vérifiant la relation $25g - 108c = 1$ d'après A.
D'où d'après B.2.c., $(a^{25})^{13} \equiv a [133]$, donc finalement on bien $s \equiv a [133]$.
- $128 \equiv -5 [133]$ or $(-5)^{13} = -1220703125 = 2 - 9178219 \times 133$ donc $128^{13} \equiv -5^{13} \equiv 2 [133]$
 $59^4 = 12117361 = 91108 \times 133 - 3 \equiv -3 [133]$ donc $59^{13} = (59^4)^3 \times 59 \equiv (-3)^3 \times 59 [133]$
or $(-3)^3 \times 59 = -1593 = 3 - 12 * 133$ donc $59^{13} \equiv 3 [133]$
Le message initial était donc : **2 3.**