

CORRIGÉ DU PARTIEL DU LUNDI 10 NOVEMBRE 2014

PROBLÈME

On considère le corps $\mathbf{F}_{31} := \mathbf{Z}/31\mathbf{Z}$ à 31 éléments. Un des buts de ce problème est de montrer que le polynôme $P := X^6 - 3 \in \mathbf{F}_{31}[X]$ est irréductible. (Pour cette raison, on s'interdira ici d'utiliser les fonctions de Sage comme `factor` permettant de factoriser un polynôme, déterminer ses racines ou déterminer s'il est irréductible.)

Posons $a := 3 \in \mathbf{F}_{31}$.

(1) (★) Calculer a^6 , a^{10} , a^{15} .

Les commandes suivantes permettent de faire les calculs voulus dans \mathbf{F}_{31} :

```
F31=GF(31)
a=F31(3)
a^6,a^10,a^15
```

On obtient $a^6 = 16$, $a^{10} = 25$ et $a^{15} = 30$.

(2) Montrer que a est un générateur du groupe multiplicatif \mathbf{F}_{31}^\times .

Montrer que a est un générateur du groupe multiplicatif \mathbf{F}_{31}^\times revient à montrer que l'ordre de a dans ce groupe est $30 = 2 \cdot 3 \cdot 5$. Cet entier k divisant 30, montrer que $k = 30$ se ramène à montrer que k ne divise aucun des entiers $\frac{30}{p}$ pour $p \in \{2, 3, 5\}$, c'est-à-dire que $a^{15} \neq 1$, $a^{10} \neq 1$ et $a^6 \neq 1$, ce qui a été obtenu à la question précédente.

Soit $Q \in \mathbf{F}_{31}[X]$ un facteur irréductible unitaire du polynôme $P = X^6 - 3 \in \mathbf{F}_{31}[X]$. (Note : on sait que cela existe *a priori*, mais on ne demande pas ici d'en expliciter un.)

Notons K le corps de rupture de Q sur \mathbf{F}_{31} . Notons $x \in K$ la racine privilégiée de Q dans K .

(3) Montrer que $x^6 = 3$.

Par définition, x est une racine du polynôme Q qui divise P , donc x est aussi racine de $P = X^6 - 3$, d'où $x^6 = 3$.

(4) Montrer que $x^{31} = 3^5 \cdot x$.

$$x^{31} = x^{5 \cdot 6 + 1} = (x^6)^5 \cdot x = 3^5 \cdot x.$$

(5) En déduire que pour tout $i \in \mathbf{N}$, on a $x^{31^i} = 3^{5^i} \cdot x$.

L'élevation à la puissance 31 est l'automorphisme de Frobenius $F: K \rightarrow K$ du corps K . Si on note F^{oi} le i -ème itéré de F pour tout $i \geq 0$, on peut montrer par récurrence que $x^{31^i} = F^{oi}(x)$. On se ramène ainsi à montrer par récurrence sur $i \geq 0$ que $F^{oi}(x) = 3^{5^i} \cdot x$. Le cas $i = 0$ est évident et le cas $i = 1$ a été traité à la question précédente (c'est-à-dire que $F(x) = 3^5 \cdot x$). Soit $i \geq 0$, supposons que $F^{oi}(x) = 3^{5^i} \cdot x$. Montrons ce résultat pour $i + 1$. En utilisant l'hypothèse de récurrence et le fait que F est un automorphisme du corps K , on obtient $F^{oi+1}(x) = F(F^{oi}(x)) = F(3^{5^i} \cdot x) = F(3)^{5^i} \cdot F(x)$. Le Frobenius induisant l'identité de \mathbf{F}_{31} , on a $F(3) = 3$. Comme on sait que $F(x) = 3^5 \cdot x$, on obtient $F^{oi+1}(x) = 3^{5^i} \cdot (3^5 \cdot x) = 3^{5^{i+1}} \cdot x$.

(6) Calculer $x^{31^{66666666}}$ (sans utiliser l'ordinateur).

D'après la question précédente, on a $x^{31^{66666666}} = 3^{5 \cdot 66666666} \cdot x$. L'exposant $5 \cdot 66666666$ est multiple de 30. Comme l'ordre de 3 dans le groupe \mathbf{F}_{31}^\times divise 30 (et est même égal à 30), on obtient $3^{5 \cdot 66666666} = 1$, d'où $x^{31^{66666666}} = x$.

Notons $d := [K : \mathbf{F}_{31}] = \deg Q$ le degré de K sur \mathbf{F}_{31} .

(7) Montrer que $x^{31^d} = x$.

Le corps Q est de cardinal 31^d , donc pour tout $z \in K$, on a $z^{31^d} = z$. Ceci vaut en particulier pour $z := x$.

(8) Dédire des questions précédentes que $d = 6$ et que $P = X^6 - 3$ est un polynôme irréductible dans $\mathbf{F}_{31}[X]$.

Il est évident que $1 \leq d \leq 6$. Les questions précédentes montrent que $x^{31^d} = 3^{5d} \cdot x = x$. Vu que $x^6 = 3$, on a $x \neq 0$, ce qui permet de déduire de l'identité précédente que $3^{5d} = 1$. L'élément $a = 3$ étant d'ordre 30 dans le groupe multiplicatif \mathbf{F}_{31}^\times , on obtient que 30 divise $5d$, ce qui revient à dire que 6 divise d . On obtient ainsi $d = 6$. Le polynôme unitaire Q divisant P et étant de même degré, il vient donc que $P = Q$. Comme Q est irréductible, on obtient que P est un polynôme irréductible.

(9) (★) On sait maintenant que $P = X^6 - 3 \in \mathbf{F}_{31}[X]$ est irréductible. Construire dans Sage le corps de rupture K de $X^6 - 3$ sur \mathbf{F}_{31} . On notera toujours x la racine privilégiée de $X^6 - 3$.

Les commandes suivantes définissent successivement l'anneau $A = \mathbf{F}_{31}[X]$, le polynôme $P = X^6 - 3 \in A$ et le corps de rupture K de P sur \mathbf{F}_{31} , l'élément $x \in K$ étant la racine privilégiée de P dans K :

```
A.<X>=F31[]
```

```
P=X^6-3
```

```
K.<x>=GF(31^6,modulus=P)
```

(10) L'élément x est-il un générateur du groupe multiplicatif K^\times ?

On a $x^6 = 3$, or $3^{30} = 1$, donc $x^{180} = x^{6 \cdot 30} = 1$. L'ordre de x divise donc 180 (et est même très exactement égal à 180). L'ordre du groupe multiplicatif K^\times est $31^6 - 1$ qui est certainement plus grand que 180, donc x n'est pas un générateur du groupe multiplicatif K^\times .

(11) (★) L'élément $y := x + x^2 + x^3 + x^4$ est-il un générateur du groupe multiplicatif K^\times ?

En utilisant la commande `factor(31^6-1)`, on obtient $\#K^\times = 2^6 \cdot 3^2 \cdot 5 \cdot 7^2 \cdot 19 \cdot 331$. Si y n'était pas un générateur de K^\times , son ordre diviserait un des entiers $\frac{\#K^\times}{p}$ pour $p \in \{2, 3, 5, 7, 19\}$, c'est-à-dire que pour au moins un de ces cinq nombres premiers on aurait $x^{\frac{31^6-1}{p}} = 1$. On peut s'assurer que ce n'est pas le cas en utilisant les commandes suivantes :

```
y=x+x^2+x^3+x^4
```

```
for p in [2,3,5,7,19,331]:
```

```
    print y^((31^6-1)//p)
```

(12) Combien de sous-corps K possède-t-il ? Quels sont leurs cardinaux et degrés (sur \mathbf{F}_{31}) respectifs ?

Le degré $[K : \mathbf{F}_{31}]$ vaut 6. D'après le cours, on sait que si k est un sous-corps de K , alors $[k : \mathbf{F}_{31}]$ divise 6 et que pour tout diviseur d de 6, K possède un unique sous-corps de cardinal 31^d que l'on notera \mathbf{F}_{31^d} (et bien sûr $[\mathbf{F}_{31^d} : \mathbf{F}_{31}] = d$). Les diviseurs de 6 étant 1, 2, 3, 6, K possède quatre

sous-corps $\mathbf{F}_{31}, \mathbf{F}_{31^2}, \mathbf{F}_{31^3}$ et $\mathbf{F}_{31^6} = K$. (Les questions qui suivent visent à décrire explicitement les sous-corps \mathbf{F}_{31^2} et \mathbf{F}_{31^3} .)

Posons $\alpha := x^3$ et $\beta := x^2$.

(13) Montrer que $\alpha^2 = 3$ et $\beta^3 = 3$.

$$\alpha^2 = (x^3)^2 = x^6 = 3 \text{ et } \beta^3 = (x^2)^3 = 3.$$

(14) Montrer que $\alpha^{31} \neq \alpha$ et que $\alpha^{31^2} = \alpha$. En déduire le cardinal du sous-corps $\mathbf{F}_{31}(\alpha) \subset K$ engendré par α et déterminer le polynôme minimal de α sur \mathbf{F}_{31} .

(Il serait tout à fait possible ici de faire faire les calculs à Sage et de constater que ce qui est affirmé est bien vrai.)

Avec les notations introduites plus haut, $\alpha^{31} = F(\alpha) = F(x^3) = F(x)^3 = (3^5 \cdot x)^3 = 3^{15} \alpha \neq \alpha$ parce que $\alpha \neq 0$ et $3^{15} \neq 1$ (3 étant d'ordre 30 dans le groupe multiplicatif). Ensuite, $\alpha^{31^2} = F(F(\alpha)) = F(3^{15} \cdot \alpha) = 3^{15} \cdot F(\alpha) = 3^{15} \cdot 3^{15} \cdot \alpha = 3^{30} \alpha = \alpha$. Ces identités montrent que α appartient au sous-corps \mathbf{F}_{31^2} mais pas à \mathbf{F}_{31} . On a donc $\mathbf{F}_{31} \subsetneq \mathbf{F}_{31}(\alpha) \subset \mathbf{F}_{31^2}$. Le degré $[\mathbf{F}_{31}(\alpha) : \mathbf{F}_{31}]$ divise 2 mais est différent de 1, donc est égal à 2, ce qui revient à dire que $\mathbf{F}_{31}(\alpha) = \mathbf{F}_{31^2}$. Le degré du polynôme minimal de α sur \mathbf{F}_{31} est donc 2. Comme $\alpha^2 = 3$, on en déduit que le polynôme minimal de α est $X^2 - 3$.

(15) De même, montrer que $\beta^{31} \neq \beta$ et que $\beta^{31^3} = \beta$. En déduire le cardinal du sous-corps $\mathbf{F}_{31}(\beta) \subset K$ engendré par β et déterminer le polynôme minimal de β sur \mathbf{F}_{31} .

De même, $\mathbf{F}_{31}(\beta) = \mathbf{F}_{31^3}$ et le polynôme minimal de β est $X^3 - 3$.

EXERCICE

On considère la suite à valeurs entières $(u_n)_{n \in \mathbf{N}}$ définie par les relations suivantes : $u_0 = 0$, $u_1 = 1$ et $u_{n+2} = 5u_{n+1} - 6u_n$.

(1) Déterminer une matrice $M \in M_2(\mathbf{Z})$ telle que pour tout $n \in \mathbf{N}$, on ait la relation suivante :

$$M \begin{pmatrix} u_{n+1} \\ u_n \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} u_{n+2} \\ u_{n+1} \end{pmatrix}$$

On cherche M sous la forme $M := \begin{pmatrix} a & b \\ c & d \end{pmatrix}$. L'identité à satisfaire se reformule ainsi, pour tout $n \geq 0$:

$$\begin{cases} au_{n+1} + bu_n & = & u_{n+2} \\ cu_{n+1} + du_n & = & u_{n+1} \end{cases}$$

Il est clair que $a = 5$, $b = -6$, $c = 1$, $d = 0$ conviennent. On peut donc poser $M := \begin{pmatrix} 5 & -6 \\ 1 & 0 \end{pmatrix}$.

(2) En déduire que pour tout $n \geq 0$, on a :

$$\begin{pmatrix} u_{n+1} \\ u_n \end{pmatrix} = M^n \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \end{pmatrix}$$

Par une récurrence évidente sur $n \geq 0$, on a :

$$\begin{pmatrix} u_{n+1} \\ u_n \end{pmatrix} = M^n \begin{pmatrix} u_1 \\ u_0 \end{pmatrix} = M^n \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \end{pmatrix}$$

(3) En déduire une méthode pour calculer u_n . Quel algorithme fondamental intervient ? Donner une estimation du coût du calcul de u_n en fonction de n en nombre d'opérations arithmétiques (additions, multiplications) dans \mathbf{Z} .

D'après la question précédente, le coefficient en bas à gauche de M^n est égal à u_n . On peut donc déduire la valeur de u_n du calcul de M^n qui peut se faire par exponentiation rapide dans $M_2(\mathbf{Z})$. Le coût de cet algorithme est de $O(\log n)$ multiplications dans $M_2(\mathbf{Z})$. Chaque multiplication $M_2(\mathbf{Z})$ demandant un nombre borné d'additions et multiplications d'entiers, on obtient que le coût est de $O(\log n)$ opérations arithmétiques dans \mathbf{Z} .

(4) (*) Implémenter cet algorithme dans Sage. (On rappelle que si \mathbf{N} est une matrice dans Sage, on accède à la case (i, j) avec la syntaxe $\mathbf{N}[i, j]$ et on prendra garde au fait que dans Sage la numérotation des indices commence à 0 et non à 1.)

```
def suite(n):
    M=matrix([[5,-6],[1,0]])
    return (M^n)[1,0]
```

(5) Montrer que pour tout $n \in \mathbf{N}$, on a $u_n = 3^n - 2^n$.

L'ensemble des suites réelles $(v_n)_{n \in \mathbf{N}}$ vérifiant la relation $v_{n+2} = 5v_{n+1} - 6v_n$ est un espace vectoriel E contenant les suites géométriques $(\lambda^n)_{n \in \mathbf{N}}$ pour $\lambda \in \mathbf{R}$ racine de l'équation caractéristique $\lambda^2 - 5\lambda + 6$. Si on pose $v_n := 3^n - 2^n$ pour tout $n \geq 0$, on a donc $(v_n)_{n \in \mathbf{N}} \in E$. Un élément de E étant déterminé par ses deux premiers termes, pour montrer $u_n = v_n$ pour tout $n \geq 0$, il suffit d'observer que $v_0 = 0 = u_0$ et $v_1 = 1 = u_1$. (Sans utiliser les résultats généraux sur les suites récurrentes linéaires d'ordre 2, on pouvait aussi établir ce résultat par récurrence sur n .)

(6) Si on veut calculer un terme de la suite u_n en utilisant l'expression précédente, quel sera le coût du calcul de u_n en fonction de n en opérations arithmétiques dans \mathbf{Z} ? L'ordre de grandeur est-il le même qu'avec l'algorithme précédent utilisant une matrice ?

En utilisant la formule précédente, le calcul de u_n résulte de deux exponentiations rapides dans \mathbf{Z} et d'une différence. Le coût est donc de $O(\log n)$ opérations arithmétiques dans \mathbf{Z} tout comme l'algorithme précédent.