

①

Corrigé de l'examen final du 31 mai 2021

Ex 1.

1) On a  $145 = 5 \times 29$  et  $55 = 5 \times 11$  donc  $\text{pgcd}(145, 55) = 5$ .

2) Puisque  $5 \mid 145x + 55y$  et que  $5 \nmid 237$ , l'équation  $145x + 55y = 237$  n'admet pas de solutions dans  $\mathbb{Z}$ .

L'équation  $145x + 55y = 25$  se simplifie en l'équation équivalente  $29x + 11y = 5$  que nous allons résoudre en posant par une solution particulière  $(x_0, y_0)$ . Pour cela cherchons des coefficients de Bézout pour 29 et 11 via l'algorithme d'Euclide :

$$29 = 2 \times 11 + 7, \quad 11 = 7 + 4, \quad 7 = 4 + 3, \quad 4 = 3 + 1$$

$$\begin{aligned} \text{Par conséquent } 1 &= 4 - 3 = 4 - (7 - 4) = 2 \times 4 - 7 = 2(11 - 7) - 7 = \\ &= 2 \times 11 - 3 \times 7 = 2 \times 11 - 3(29 - 2 \times 11) = 8 \times 11 - 3 \times 29 \end{aligned}$$

$$\text{d'où } -3 \times 29 + 8 \times 11 = 1 \quad (\Leftrightarrow) \quad 29 \times (-15) + 11 \times (40) = 5$$

Une solution particulière est alors  $x_0 = -15, y_0 = 40$ .

$$\text{On obtient } 29x + 11y = 29x_0 + 11y_0 \Leftrightarrow 29(x - x_0) = 11(y_0 - y)$$

Or  $11 \mid 29(x - x_0)$  et  $\text{pgcd}(11, 29) = 1$  donc d'après le lemme de Gauss  $11 \mid x - x_0$ , c-à-d  $x - x_0 = 11k$  avec  $k \in \mathbb{Z}$

$$\text{Cela implique } 29 \times 11k = 11(y_0 - y) \quad (\Leftrightarrow) \quad y_0 - y = 29k$$

$(\Leftrightarrow) \quad y = y_0 - 29k$ . Les solutions générales sont de la forme

$$x = 11k + x_0 = 11k - 15, \quad y = y_0 - 29k = 40 - 29k$$

avec  $k \in \mathbb{Z}$ ,

$$\text{Vérification : } 29(11k - 15) + 11(40 - 29k) =$$

$$= 29 \times 11k - 29 \times 15 + 11 \cdot 40 - 11 \times 29k =$$

$$= 29 \times (-15) + 11 \times (40) = 5$$



3) On cherche d'abord un inverse  $a$  pour 2 modulo 55 pour transformer l'équation  $2x \equiv 1 [55]$  en une équation du type  $x \equiv a [55]$ .

Or  $55 - 2 \times 27 = 1$  donc  $a = -27$  est un inverse de 2 modulo 55.

Par conséquent  $(27) 2x \equiv -27 [55] \Leftrightarrow x \equiv -27 [55]$   
 $(\Leftrightarrow) x \equiv 28 [55]$ .

Notre système devient  $S \begin{cases} x \equiv 3 [145] \\ x \equiv 28 [55] \end{cases}$  et se admet des

solutions car  $\text{pgcd}(145, 55) = 5 \mid 28 - 3 = 25$ . Pour les trouver revenons à la relation de Bezout trouvée à la question 2:  
 $29 \times 145 + 11 \times 40 = 5 \Leftrightarrow 29 \times (-3) + 11 \times 8 = 1$

Elle nous permet de trouver une solution particulière pour le système  $S' \begin{cases} x \equiv 3 [29] \\ x \equiv 28 [11] \end{cases}$  en remarquant que

$$\begin{cases} 11 \times 8 \equiv 1 [29] \\ 11 \times 8 \equiv 0 [11] \end{cases} \quad \text{et} \quad \begin{cases} 29 \times (-3) \equiv 0 [29] \\ 29 \times (-3) \equiv 1 [11] \end{cases} \quad \text{et donc que}$$

$$x_0 = 11 \times 8 \times 3 + (29) \times (-3) \times 28 \quad \text{vérifie} \quad \begin{cases} x_0 \equiv 3 [29] \\ x_0 \equiv 28 [11] \end{cases}$$

$$= -2172$$

Il se trouve que  $x_0$  est aussi solution particulière de  $S$ .

$$\Leftrightarrow \text{effet} \quad \begin{cases} x_0 \equiv 3 [145] \\ x_0 \equiv 28 [55] \end{cases}, \text{ Alors } \begin{cases} x \equiv x_0 [145] \\ x \equiv x_0 [55] \end{cases} \quad (\Leftrightarrow)$$

$$\begin{cases} x - x_0 \equiv 0 [145] \\ x - x_0 \equiv 0 [55] \end{cases} \quad (\Leftrightarrow) \quad \begin{cases} 145 \mid x - x_0 \\ 55 \mid x - x_0 \end{cases} \quad (\Leftrightarrow) \quad \begin{cases} \text{ppcm}(145, 55) \mid x - x_0 \\ 1595 \mid x - x_0 \end{cases}$$

$$(\Leftrightarrow) x \equiv x_0 [1595] \quad (\Leftrightarrow) x \equiv -2172 [1595] \quad (\Leftrightarrow) x \equiv 1018 [1595]$$

Vérification: on a bien  $\begin{cases} 1018 \equiv 3 [145] \\ 1018 \equiv 28 [55] \end{cases}$  et  $2036 \equiv 1 [55]$ .



Ex 2.

q1) On a  $2^0 \equiv 1 [5]$ ,  $2^1 \equiv 2 [5]$ ,  $2^2 \equiv -1 [5]$ ,  $2^3 \equiv -2 [5]$ ,  $2^4 \equiv 1 [5]$

donc  $2^{4k} \equiv (2^4)^k \equiv 1 [5]$ ,  $2^{4k+1} \equiv 2^{4k} \cdot 2 \equiv 2 [5]$ ,  $2^{4k+2} \equiv 2^{4k} \cdot 2^2 \equiv -1 [5]$

et  $2^{4k+3} \equiv 2^{4k} \cdot 2^3 \equiv -2 \equiv 3 [5]$ , pour  $k \in \mathbb{Z}$

Par conséquent si  $n = 4k$ ,  $2^n \equiv 1 [5]$ , 1 est le reste cherché

si  $n = 4k+1$ ,  $2^n \equiv 2 [5]$ , 2 est le reste cherché

si  $n = 4k+2$ ,  $2^n \equiv -1 [5]$ , 4 est le reste cherché

et enfin si  $n = 4k+3$ ,  $2^n \equiv 3 [5]$ , 3 est le reste cherché, pour  $k \in \mathbb{Z}$ .

q2) On a  $10 \equiv -1 [11]$  donc  $10^{13} \equiv (-1)^{13} \equiv -1 [11] \equiv 10 [11]$

et 10 est le reste de la division euclidienne de  $10^{13}$  par 11.

Ex 3.

q1) On a  $\langle \bar{6} \rangle = \mathbb{Z}/6\mathbb{Z}$  si  $\text{pgcd}(k, 6) = 1$  donc les générateurs

de  $\mathbb{Z}/6\mathbb{Z}$  sont  $\bar{1}$  et  $\bar{5}$ , qui sont également les éléments inversibles

pour la multiplication dans l'anneau  $(\mathbb{Z}/6\mathbb{Z}, +, \times)$ .

Cela revient donc aussi à q3) car  $(\mathbb{Z}/6\mathbb{Z}^\times, \times) = \{\bar{1}, \bar{5}\}$  est cyclique engendré par  $\bar{5}$ .  
En effet  $\bar{5}^2 = \bar{1}$  dans  $(\mathbb{Z}/6\mathbb{Z})^\times$ .

q2) Si un morphisme  $f: \mathbb{Z}/3\mathbb{Z} \rightarrow \mathbb{Z}/6\mathbb{Z}$  vérifie  $f(\bar{1}) = \bar{1}$ , il

doit vérifier aussi  $f(\bar{1} + \bar{1} + \bar{1}) = f(\bar{1}) + f(\bar{1}) + f(\bar{1}) = \bar{1} + \bar{1} + \bar{1} = \bar{3}$

Or  $\bar{3} = \bar{0}$  dans  $\mathbb{Z}/3\mathbb{Z}$  et  $f(\bar{0}) = \bar{0} \neq \bar{3}$  dans  $\mathbb{Z}/6\mathbb{Z}$

il n'y a donc pas de morphisme  $f$  tel que  $f(\bar{1}) = \bar{1}$ .

Par contre si  $f(\bar{1}) = \bar{2}$  on a bien  $f(3 \cdot \bar{1}) = 3 \cdot \bar{2}$  car  $3 \cdot \bar{2} = \bar{6} = \bar{0}$

dans  $\mathbb{Z}/6\mathbb{Z}$ . Et en posant  $f(\bar{k}) = \overline{2k}$  on a  $f$  application bien définie

de  $\mathbb{Z}/3\mathbb{Z}$  dans  $\mathbb{Z}/6\mathbb{Z}$  car  $f(\overline{k+3l}) = \overline{2(k+3l)} = \overline{2k+6l} = \overline{2k} = f(\bar{k})$

pour  $l \in \mathbb{Z}$ . Cette condition doit être vérifiée car  $\overline{k+3l} = \bar{k}$ .

Cette application est un morphisme car  $f(\overline{k_1+k_2}) = \overline{2(k_1+k_2)} = \overline{2k_1+2k_2} = \overline{2k_1} + \overline{2k_2} = f(\bar{k}_1) + f(\bar{k}_2)$ . Et  $f$  est surjectif car

$\ker f = \{\bar{k} \in \mathbb{Z}/3\mathbb{Z} \mid \overline{2k} = \bar{0} \text{ dans } \mathbb{Z}/6\mathbb{Z}\} = \{\bar{0}\}$  car  $\overline{2k} = \bar{0} \iff 2k \equiv 0 [6] \iff k \equiv 0 [3]$ . Mais  $f$

n'est pas surjectif car  $\text{Im } f = \{\bar{2}, \bar{4}, \bar{0}\} \neq \mathbb{Z}/6\mathbb{Z}$ .



Ex4. On a  $\sigma = (125)(34)$  et  $\varepsilon(\sigma) = \varepsilon((125))\varepsilon((34)) = (-1)^{3-1}(-1)^{2-1} = -1$ .

Ex5. q1) Il faut choisir 2 blancs parmi 7 et 3 noirs parmi 10.

On a  $C_7^2$  choix pour les 2 blancs et  $C_{10}^3$  choix pour les 3 noirs donc il y a  $C_7^2 \cdot C_{10}^3$  tirages contenant 2 blancs et 3 noirs.

q2) Si  $A = \text{"5 blancs"}$  on a  $\#A = C_7^5$  et pour

$\Omega = \text{"5 chocolats"}$  on a  $\#\Omega = C_{17}^5$  donc

$$P(A) = \frac{C_7^5}{C_{17}^5}$$

q3) Si  $B = \text{"au moins un chocolat noir"}$  alors  $B = \bar{A}$  donc

$$P(B) = 1 - P(A) = 1 - C_7^5 / C_{17}^5.$$

q4) Si  $C = \text{"noir au premier tirage"}$  et  $D = \text{"noir au second tirage"}$

alors  $P(C) = \frac{10}{17}$  et  $P(D) = P(D \cap C) + P(D \cap \bar{C}) = P(C)P(D|C) + P(\bar{C})P(D|\bar{C})$

$$= \frac{10}{17} \cdot \frac{9}{16} + \frac{7}{17} \cdot \frac{10}{16} = \frac{10}{17} \quad \text{car après un premier tirage noir}$$

il reste 16 chocolats dont 9 noirs et après un premier tirage blanc

il reste 16 chocolats dont 10 noirs. On voit que  $P(D) = P(C)$  donc

c'est pareil de tirer un noir au premier ou au second tirage.

En effet pour un univers  $\Omega = \left\{ (a, b) \mid a, b \in \{N_i, B_j \mid i \in [1, 10], j \in [1, 7] \} \right\}$

qui prend en compte toutes les possibilités (équiprobables)

de couples d'issues (premier tirage, second tirage) il y a autant

de couples avec  $N_i$  en première composante que de couples avec

$N_i$  en seconde composante. Donc  $\#C = 10 \times 16 = \#D = 16 \times 10$

et  $\#\Omega = 17 \times 16$  ← choix 1<sup>er</sup> comp.      choix 2<sup>nd</sup> comp.

$$\text{et } P(C) = P(D) = \frac{10 \times 16}{17 \times 16} = \frac{10}{17}.$$

← choix 1<sup>er</sup> comp.      ← choix 2<sup>nd</sup> comp.

Les chocolats noirs ont été numérotés  $N_1, N_2, \dots, N_{10}$  et les chocolats blancs ont été numérotés  $B_1, B_2, \dots, B_7$ , bon sûr.



Ex 6.

On remarque que  $x \neq e$  tel que  $x^2 = e$  signifie exactement  $\text{ord}(x) = 2$ , Et cela signifie encore que  $x = x^{-1}$ .

Donc si  $G$  ne contient pas d'élément d'ordre 2, on aura  $\forall x \in G \setminus \{e\}$  que  $x \neq x^{-1}$ , On peut alors

regrouper les éléments de  $G \setminus \{e\}$  en couples  $(x, x^{-1})$

jusqu'à épuisement des éléments de  $G \setminus \{e\}$  c'est

$$G \setminus \{e\} = \left\{ \underbrace{\{x_1, x_1^{-1}\}}_{\text{premier couple}}, \dots, \underbrace{\{x_k, x_k^{-1}\}}_{k\text{-ième couple}} \right\} \text{ pour } k \in \mathbb{N}^+$$

Ceci entraîne  $|G| = 1 + 2k$  impair ce qui contredit l'hypothèse. Par conséquent il existe au moins un élément  $x$  de  $G$  d'ordre 2. On constate que  $|\{x \in G, \text{ord}(x) = 2\}|$  est en effet un nombre impair.

Ex 7. Puisque  $p$  et  $q$  sont impairs on sait que  $N$  est pair donc  $N$  admet au moins 2 diviseurs : 2 et  $\frac{N}{2}$ .

Or  $\frac{N}{2} = \frac{1+q}{2}$  est strictement compris entre  $p$  et  $q$ , qui sont des nombres premiers consécutifs.

Donc  $\frac{N}{2}$  ne peut pas être premier, il se décompose en un produit  $n_1 \cdot n_2$  avec  $n_1 \neq 1, n_2 \neq 1$ .

Cela implique que  $N = 2 \cdot n_1 \cdot n_2$  donc que  $N$  a au moins trois diviseurs propres 2,  $n_1$  et  $n_2$ .