# Corrigé sujet ENS-2009

**Question 1.1.** Soit  $(i,j) \in [\![1,n]\!]^2$ .  $(L_G L_G^\top)_{i,j} = \sum_{k=1}^m l_{k,i} l_{k,j}$ . Si  $i \neq j, \ l_{k,i} l_{k,j} = 0$  si la k-ème arête n'est pas  $\{i,j\}$  et  $l_{k,i} l_{k,j} = -1$  si la k-ème arête n'est pas  $\{i,j\}$  et k-ème arete n'est pas arete n'es

k-ème arête est  $\{i,j\}$ ; de plus,  $l_{k,i}^2=1$  si la k-ème arête est incidente à i et  $l_{k,i}^2=0$  sinon. De ce fait,  $(L_GL_G^\top)_{i,i}=d_i$  et  $(L_G^tL_G)_{i,j}=-1$  s'il y a une arête entre i et j,  $(L_GL_G^\top)_{i,j}=0$  sinon. Par définition,  $L_G^tL_G=\Delta_G$ .

Question 1.2. Dans ce cas,  $L_G L_G^{\top} v = \lambda v$  donc  $v^{\top} L_G L_G^{\top} v = \lambda v^{\top} v$  et  $v^{\top} v = ||v||^2$ ,  $v^{\top} L_G L_G^{\top} v = (L_G^{\top} v)^{\top} (L_G^{\top} v) = ||L_G^{\top} v||^2$  donc  $\lambda = \frac{||L_G^{\top} v||^2}{||v||^2}$ .

 $\text{Enfin, } ||v||^2 = \sum_{i=1}^n v_i^2, \text{ pour tout } 1 \leq k \leq m, \text{ si la $k$-\`eme ar\^ete est } \{i_0, i_1\}, \ i_0 < i_1, \ (L_G^\top v)_k = \sum_{i=1}^n l_{i,k} v_i = v_{i_0} - v_{i_1} \text{ donc } ||L_G^\top v||^2 = v_{i_0} - v_{i_1} \text{ donc } ||L_G^\top v||^2 = v_{i_0} - v_{i_1} \text{ donc } ||L_G^\top v||^2 = v_{i_0} - v_{i_1} \text{ donc } ||L_G^\top v||^2 = v_{i_0} - v_{i_1} \text{ donc } ||L_G^\top v||^2 = v_{i_0} - v_{i_1} \text{ donc } ||L_G^\top v||^2 = v_{i_0} - v_{i_1} \text{ donc } ||L_G^\top v||^2 = v_{i_0} - v_{i_1} \text{ donc } ||L_G^\top v||^2 = v_{i_0} - v_{i_1} \text{ donc } ||L_G^\top v||^2 = v_{i_0} - v_{i_1} \text{ donc } ||L_G^\top v||^2 = v_{i_0} - v_{i_1} \text{ donc } ||L_G^\top v||^2 = v_{i_0} - v_{i_1} \text{ donc } ||L_G^\top v||^2 = v_{i_0} - v_{i_1} \text{ donc } ||L_G^\top v||^2 = v_{i_0} - v_{i_1} \text{ donc } ||L_G^\top v||^2 = v_{i_0} - v_{i_1} \text{ donc } ||L_G^\top v||^2 = v_{i_0} - v_{i_1} \text{ donc } ||L_G^\top v||^2 = v_{i_0} - v_{i_1} \text{ donc } ||L_G^\top v||^2 = v_{i_0} - v_{i_1} \text{ donc } ||L_G^\top v||^2 = v_{i_0} - v_{i_1} \text{ donc } ||L_G^\top v||^2 = v_{i_0} - v_{i_1} \text{ donc } ||L_G^\top v||^2 = v_{i_0} - v_{i_1} \text{ donc } ||L_G^\top v||^2 = v_{i_0} - v_{i_1} \text{ donc } ||L_G^\top v||^2 = v_{i_0} - v_{i_1} \text{ donc } ||L_G^\top v||^2 = v_{i_0} - v_{i_1} \text{ donc } ||L_G^\top v||^2 = v_{i_0} - v_{i_1} \text{ donc } ||L_G^\top v||^2 = v_{i_0} - v_{i_1} \text{ donc } ||L_G^\top v||^2 = v_{i_0} - v_{i_0} - v_{i_0} + v_{i_0} - v_{i_0} + v_{i_0} +$ 

 $\sum_{\{i_0,i_1\}\in E}(v_{i_0}-v_{i_1})^2. \text{ Ainsi, } \lambda = \frac{\sum\limits_{\{i,j\}}(v_i-v_j)^2}{\sum\limits_{i=1}^n v_i^2}. \text{ La matrice } \Delta_G = L_GL_G^\top \text{ est symétrique. Pour tout } v \in \mathbb{R}^n, \ v^\top(L_GL_G^\top)v = ||L_G^\top v||^2 \geq 0$ 

donc  $\Delta_G$  est symétrique positive. Ses valeurs propres sont donc symétriques, réelles et positives.

#### Question 1.3.

Supposons que  $\Delta_G v = 0$ . Alors  $||L_G^\top v||^2 = 0$  donc  $L_G^\top v = 0$ . Or, si  $k = \{i_0, i_1\}$  et  $i_0 < i_1$ ,  $(L_G^\top v)_k = v_{i_0} - v_{i_1}$  donc  $v_{i_0} = v_{i_1}$ . Par conséquent, si i et j sont dans la même composante connexe de G,  $v_i = v_j$ . Si G n'a qu'une composante connexe,  $v = v_1(1, \cdots, 1)$  donc  $\ker(\Delta_G) \subset \operatorname{Vect}(e)$ . Réciproquement,  $e \in \ker(\Delta_G)$  donc  $\ker(\Delta_G) = \operatorname{Vect}(e)$ . On a donc  $\operatorname{rg}(\Delta_G) = n - \dim(\ker(\Delta_G)) = n - 1$ . Si G possède p composantes connexes, si  $v \in \ker(\Delta_G)$ , pour tout i,j dans une même composante connexe  $v_i = v_j$ ; réciproquement, si  $v_i = v_j$  pour tout, j dans une même composante connexe,  $v_i = v_j$  si  $k = \{i,j\}$  donc  $L_G^\top v = 0$  donc  $v \in \ker(\Delta_G)$ . Ainsi  $\dim(\ker(\Delta_G)) = p$  donc  $\operatorname{rg}(\Delta_G) = n - p$ .

# Question 1.4.

Pour tout  $1 \le i \le n$ , si  $i \ne k$ ,  $(L_{G,k}L_{G,k}^{\top})_{i,i} = \sum_{j=1}^{m} (L_{G,k})_{j,i}^2 = d_i$ ; si k = i,  $(L_{G,k}L_{G,k}^{\top})_{i,i} = \sum_{j=1}^{m} (L_{G,k})_{j,i}^2 = 1$ ; pour tout  $1 \le i \ne j \le n$ ,

 $(L_{G,k}L_{G,k}^{\top})_{i,j} = \sum_{l=1}^{m} (L_{G,k})_{l,i} (L_{G,k})_{l,j}$  qui vaut -1 si  $\{i,j\}$  est une arête avec  $i \neq k, j \neq k$  et qui vaut 0 si i = k ou j = k. On a donc  $L_{G,k}L_{G,k}^{\top} = \Delta_{G,k}$ .

Si  $\lambda$  est une valeur propre de  $\Delta_{G,k}$  et v un vecteur propre associé,  $\lambda = \frac{||L_G^\top v||^2}{||v||^2}$ . Soit  $v \in \text{Ker}(\Delta_{G,k})$ . Alors  $L_{G,k}^\top v = 0$ . Pour tout  $1 \leq j \leq m$ , si  $j = \{i_0, i_1\}$ , si  $k \neq i_0$ ,  $k \neq i_1$ ,  $(L_{G,k}^\top)_j = v_{i_0} - v_{i_1}$ , si  $k = i_0$ ,  $(L_{G,k}^\top v)_j = -v_{i_1}$ , si  $k = i_1$ ,  $(L_{G,k}^\top v)_j = v_{i_0}$ ; enfin, si j = m+1,  $(L_{G,k}^\top v)_j = v_j$ . Comme  $L_{G,k}v = 0$ ,  $v_{m+1} = 0$  et, pour tout voisin  $i_0$  ou  $i_1$  de k,  $v_{i_0} = v_{i_1} = 0$ ; donc pour tout  $\{i_0, i_1\}$  arête incidente à k,  $v_{i_0} = v_{i_1} = 0$ . Pour tout arête  $\{i_0, i_1\}$  non incidente à k,  $v_{i_0} = v_{i_1}$ . Par conséquent, pour tout i, j dans une même composante connexe,  $v_i = v_j$ . Comme  $v_k = 0$  et G est connexe, v = 0 donc  $\text{Ker}(\Delta_{G,k}) = \{0\}$  donc  $\text{rg}(\Delta_{G,k}) = n$ .

Question 1.5. Cette famille est la famille des colonnes de  $\Delta_{G,k}$  qui a rang n donc cette famille est une famille libre de  $\mathbb{R}^n$ .

Question 1.6. La comatrice de A est à coefficients entiers et  $\delta = \det(A)$  est entier non nul.  $u = \operatorname{Com}(A)a$  est donc à coefficients entiers  $(u_i)_{1 \leq i \leq n}$  et  $v = A^{-1}a = \frac{1}{\delta}u$  donc, pour tout  $1 \leq i \leq n$ ,  $v_i = \frac{u_i}{\delta}$ ; en écrivant la division euclidienne  $u_i = \delta v_i'' + v_i'$ ,  $0 \leq v_i' < \delta$ ,  $v_i = \frac{v_i'}{\delta} + v_i''$ .

# Question 2.1.

Soit H un sous-groupe de K contenant chaque  $g_i$ . Alors, pour tout  $(a_1, \dots, a_k) \in \mathbb{Z}^k$ ,  $\sum_{i=1}^k a_i g_i \in H$  donc H contient  $\{\sum_{i=1}^k a_i g_i / (a_i)_{1 \le i \le n} \in \mathbb{Z}^n\}$ .

Notons  $H_0 = \{\sum_{i=1}^k a_i g_i / (a_i)_{1 \le i \le n} \in \mathbb{Z}^n \}$ .  $(0)_{1 \le i \le n} \in \mathbb{Z}^n$  donc  $0 = \sum_{i=1}^n 0 g_i \in H_0$ . Soient  $(x, y) \in H_0^2$ . Il existe  $(a_i)_{1 \le i \le n} \in \mathbb{Z}^n$ ,

 $(b_i)_{1 \leq i \leq n} \in \mathbb{Z}^n$  tels que  $x = \sum_{i=1}^n a_i g_i$  et  $y = \sum_{i=1}^n b_i g_i$  donc  $x - y = \sum_{i=1}^n (a_i - b_i) g_i \in H_0$ .  $H_0$  est donc un sous-groupe. C'est bien le plus petit sous-groupe de K contenant les  $g_i$ .

# Question 2.2.

Soit  $j \in [\![1,n]\!]$ ,  $j \neq k$ .. Comme  $(1, \dots, 1) \in \text{Ker}(\Delta_G)$ ,  $\sum_{i=1}^n \Delta_i = 0$  donc  $\Delta_j = \sum_{i \neq j} \Delta_i$ ;  $\langle x_k, \Delta_i / i \neq j \rangle$  contient  $x_k, \Delta_i$  pour  $i \neq j, k$  et  $\Delta_j$  donc  $\langle x_k, \Delta_i / i \neq k \rangle \subset \langle x_k, \Delta_i / i \neq j \rangle \subset$ ; de même,  $\Delta_k = -\sum_{i \neq k} \Delta_i$  donc  $\Delta_k \in \langle x_k, \Delta_i / i \neq k \rangle$  donc  $\langle x_k, \Delta_i / i \neq k \rangle$  contient

 $x_k$ ,  $\Delta_i$  pour  $i \neq j, k$  et  $\Delta_k$  donc  $\langle x_k, \Delta_i / i \neq j \rangle \subset \langle x_k, \Delta_i / i \neq k \rangle$ . En conclusion,  $\langle x_k, \Delta_i / i \neq j \rangle = \langle x_k, \Delta_i / i \neq k \rangle$ , c'est-à-dire que  $\langle x_k, \Delta_i / i \neq j \rangle = \Delta(G, k)$ .

# Question 2.3.

Soit  $x \in K$ . Alors  $x - x = 0 \in H$  donc x est équivalent à x relativement à H. Soit  $(x,y) \in K^2$ . Supposons que x est équivalent à y relativement à H. Alors  $x - y \in H$  donc  $y - x = -(x - y) \in H$  donc y est équivalent à x relativement à H. Soit  $z \in K$  tel que y est équivalent à x relativement à x relativem

## Question 2.4.

Commençons par prouver que cette opération est bien définie : soient  $\overline{x}$  et  $\overline{y}$  deux classes. Soient x, x' deux représentants de  $\overline{x}$  et y, y'

deux représentants de  $\overline{y}$ . Alors (x+y)-(x'+y')=(x-x')+(y-y') donc  $(x+y)-(x'+y')\in H$  donc  $\overline{x+y}=\overline{x'+y'}$ . Ceci assure que  $\overline{x+y}$  ne dépend pas des choix x, y effectués et de ce fait que l'opération d'addition sur K/H est bien définie.

Soient  $(\overline{x},\overline{y}) \in (K/H)^2$ . Alors  $\overline{x}+\overline{y}=\overline{x+y}=\overline{y+x}=\overline{y}+\overline{x}$  donc l'addition est commutative sur K/H; si  $\overline{z} \in K/H$ ,  $(\overline{x}+\overline{y})+\overline{z}=K/H$  $\overline{x+y}+\overline{z}=\overline{(x+y)+z}=\overline{x+(y+z)}=\overline{x}+\overline{y+z}=\overline{x}+(\overline{y}+\overline{z}) \text{ donc l'addition est associative. } \overline{x}+\overline{0}=\overline{x}+\overline{0}=\overline{x} \text{ donc } \overline{0} \text{ est neutre}$ pour l'addition. Enfin,  $\overline{x} + \overline{-x} = \overline{x} - \overline{x} = \overline{0}$  donc  $\overline{x}$  est inversible dans K/H. En conclusion, K/H est un groupe abélien.

### Question 2.5.

Soit A la matrice de passage de la base canonique à  $(x_k, \Delta_i)_{i \neq k}$ . A est à coefficients entiers et, comme cette famille est libre, A est inversible. Soit  $a \in \mathbb{Z}^n$ . Il existe  $v = (v_i)_{1 \le i \le n} \in \mathbb{R}^n$  tel que Av = a. D'après la question 1.6., il existe  $\delta$  (qui est  $\det(A)$  donc indépendant de a) tel que  $\overline{v} = \overline{v'}$  où  $v'(\frac{v'_i}{\delta})_{1 \leq i \leq n}$  tel que, pour tout  $1 \leq i \leq n, 0 \leq v'_i \leq \delta - 1$ . Tout élément de C(G,k) admet donc un représentant dans  $[0, \delta - 1]^n$  qui est un ensemble fini. De ce fait, C(G, k) est fini.

Soit  $\overline{x} \in K/H$ . Soient  $(x, x') \in K^2$  des représentants de  $\overline{x}$ . Alors  $x - x' \in H$  donc  $\phi(x - x') \in \phi(H)$  donc  $\phi(x) - \phi(x') \in \phi(H)$ donc  $\phi(x)$  et  $\phi(x')$  sont égaux modulo  $\phi(H)$ . On peut donc définir  $\overline{\phi}: K/H \to K'/\phi(H), \overline{x} \mapsto \overline{\phi(x)}$ . Pour tout  $(\overline{x}, \overline{y}) \in (K/H)^2$ ,  $\overline{\phi}(\overline{x}+\overline{y}) = \overline{\phi}(\overline{x+y}) = \overline{\phi(x+y)} = \overline{\phi(x)} + \overline{\phi(y)} = \overline{\phi(x)} + \overline{\phi(y)} = \overline{\phi(\overline{x})} + \overline{\phi(\overline{y})} \text{ donc } \overline{\phi} \text{ est un morphisme de groupe. Soit } \overline{x} \in \text{Ker}(\overline{\phi}). \text{ Alors } \overline{\phi}(\overline{x}) = \overline{\phi(x+y)} = \overline{\phi(x)} + \overline{\phi(y)} = \overline{\phi(x)} + \overline{\phi(x)} = \overline{\phi(x$  $\overline{\phi(\overline{x})} = \overline{0_{K'}} \text{ donc } \phi(x) = \overline{0_{K'}} \text{ donc } \phi(x) - 0_{K'} \in \phi(H) \text{ donc il existe } h \in H \text{ tel que } \phi(x) - 0_K' = \phi(h) \text{ donc } \phi(x) = \phi(h) \text{ donc, } \phi \text{ étant injectif, } x = h \text{ donc } x \in H \text{ donc } \overline{x} = \overline{0_K} \text{ donc } \overline{\phi} \text{ est injectif. Soit } \overline{y} \in K'/\phi(H). \text{ Par surjectivité de } \phi, \text{ il existe } x \in K \text{ tel que } y = \phi(x)$ donc  $\overline{y} = \overline{\phi(x)} = \overline{\phi(\overline{x})}$  donc  $\overline{\phi}$  est surjectif. Ainsi,  $\overline{\phi}$  est donc un isomorphisme.

# Question 2.7.

Soit  $x = \sum_{i=1}^n \lambda_i x_i \in \mathbb{Z}^n$ . Posons  $\phi(x) = \sum_{i=1}^n \lambda_i y_i$ . Pour tout  $i \in [1, n]$ ,  $y_i \in \mathbb{Z}^n$  donc  $\phi : \mathbb{Z}^n \to \mathbb{Z}^n$ . Si  $y = \sum_{i=1}^n \mu_i x_i$ , alors  $\frac{i=1}{\phi(x+y)} = \phi(\sum_{i=1}^{n} (\lambda_i + \mu_i) x_i) = \sum_{i=1}^{n} (\lambda_i + \mu_i) y_i = \sum_{i=1}^{n} \lambda_i y_i + \sum_{i=1}^{n} \mu_i y_i = \phi(x) + \phi(y) \text{ donc } \phi \text{ est un morphisme.}$ De plus,  $\phi(-x_k) = x_l$ ;  $\phi(-x_l - x_k) = -x_l + x_k + x_l = x_k$  et, pour tout  $i \neq k, l$ ,  $\phi(-x_l - x_k + x_i) = x_k + x_i - x_k = x_i$ . Par conséquent, pour tout  $1 \leq i \leq n$ ,  $x_i \in \phi(\mathbb{Z}^n)$  donc  $\langle x_i \rangle_{1 \leq i \leq n} \subset \phi(\mathbb{Z}^n)$  donc  $\mathbb{Z}^n = \phi(\mathbb{Z}^n)$ . Supposons que  $\phi(x) = 0$ . Alors  $\sum_{i=1}^{n} \lambda_i y_i = 0$  donc  $\sum_{i\neq k} \lambda_i(x_i-x_k) - \lambda_k x_l = 0 \text{ donc } (\lambda_l-\lambda_k) x_l - (\sum_{i\neq k} \lambda_i) x_k + \sum_{i\neq k,l} \lambda_i x_i = 0 \text{ donc } \lambda_l-\lambda_k = 0, \sum_{i\neq k} \lambda_i = 0, \text{ pour tout } i\neq k,l, \ \lambda_i = 0, \\ \lambda_k = \lambda_l \text{ et } \lambda_l = 0 \text{ donc, pour tout } 1 \leq i \leq n, \ \lambda_i = 0. \text{ Ainsi, } \phi \text{ est injective. } \phi \text{ est donc un isomorphisme.} \\ \text{Enfin, } \phi(x_k) = -x_l, \text{ pour tout } i\neq k, \ \phi(\Delta_i) = \phi(d_i x_i + \sum_{j\neq i} e_{i,j} x_j) = d_i(x_i-x_k) + \sum_{j\neq i,k} e_{i,j}(x_j-x_k) - e_{i,k} x_l = d_i x_i + \sum_{j\neq i,k} e_{i,j} x_j + (-d_i - \sum_{j\neq i,k} e_{i,j}) x_k - e_{i,k} x_l; \text{ or } d_i = -\sum_{j\neq i,k} e_{i,j} \text{ donc } -d_i - \sum_{j\neq i,k} e_{i,k} \text{ donc } \phi(\Delta_i) = d_i x_i + \sum_{j\neq i} e_{i,j} x_i - e_{i,k} x_l = \Delta_i'. \\ H \text{ est engendré par } x_k \text{ et } \Delta_i, \ i\neq k \text{ donc } \phi(H) \text{ est engendré par } \phi(x_k) = -x_l \text{ et } \phi(\Delta_i) = \Delta_i', \ i\neq k. \ \phi(H) \text{ est aussi engendré par } x_l \text{ et } \Delta_i' + e_{i,k} x_l = \Delta_i, \ i\neq k; \ \text{d'après la question } 2.2., \ \phi(H) = \Delta(G, l). \ \text{Ainsi, } \mathbb{Z}^n/\Delta(G, k) \text{ est isomorphisme à } \mathbb{Z}^n/\Delta(G, l) \text{ via } \phi. \\ \text{Ouestion } 3.1$ 

Si  $u \to v$ ,  $v - u = -\Delta_i \in \Delta(G, n)$  donc u et v ont même image dans C(G, n). Par récurrence sur p, si  $u \stackrel{*}{\to} v$  et  $u^0 = u$ ,  $u^p = v$ ,  $u^i \to u^{i+1}$ , pour tout  $0 \le i \le p-1$ ,  $u^i$  et  $u^{i+1}$  ont même image dans C(G,n) donc  $u^0 = u$  et  $u^p = v$  ont même image dans C(G,n). Question 3.2.

On peut considérer l'ordre lexico-graphique sur  $\mathbb{Z}^n$  qui est une relation totale. C(G,n) étant fini, on peut considérer v une configuration positive maximisant  $\mu(v)$ , pour tous les v tels que  $u \stackrel{*}{\to} v$ . v est positive; si v n'est pas stable, il existe i à distance minimal j du puits tel que  $d_i \leq v_i$ . On pose  $v' = v - \Delta_i$ . v' est positive et il existe un voisin de k à distance j-1 du puits; on a  $v'_k = v_k + 1 > v_k$  dont  $\mu(v) < \mu(v')$  pour l'ordre lexico-graphique ce qui est absurde. Ainsi, v est stable.

Supposons que v est stable. Alors  $v'=v+\Delta_i$  vérifie  $v'_i=v_i+d_i\geq d_i$ ;  $v''=v-\Delta_i$  vérifie  $v''_i=v_i-d_i<0$ . Ainsi, v' et v'' ne sont pas stables. Supposons que i et j sont voisins. Alors  $v - \Delta_i + \Delta_j$  a élément d'indice i  $v_i - d_i - 1 < 0$ . On montre ainsi que, pour toute somme non vide indexée par I  $v + \sum_{i \in I} \pm \Delta_i$  n'est pas stable. Ceci prouve qu'il n'y a qu'un élément stable v tel que  $u \stackrel{*}{\to} v$ .

# Question 3.3.

(a) Supposons que  $u \stackrel{*}{\to} u'$ . Notons  $(u^i)$  une suite telle que  $u^0 = u$ ,  $u^p = u'$  et  $u^i \stackrel{*}{\to} u^{i+1}$  pour tout  $0 \le i < p$ . De même,  $v \stackrel{*}{\to} v'$  donc on peut trouver  $(v^i)$  telle que  $v^0 = v$ ,  $v^q = v'$ ,  $v^i \stackrel{*}{\rightarrow} v^{i+1}$ .

Posons  $w^0 = u + v$ ,  $v^{p+q} = u' + v'$ ; pour tout  $0 \le i < p$ ,  $w^i = u^i + v$  donc, comme  $u^i \stackrel{*}{\to} u^{i+1}$  il existe j tel que  $u^{i+1} = u^i - \Delta_j$  $\mathrm{donc}\ w^i - \Delta_j = u^i + v - \Delta_j = u^{i+1} + v = w^{i+1}; \ \mathrm{pour\ tout}\ p \leq i < p+q, \ \mathrm{on\ pose}\ w^i = u' + v^{i-p}; \ \mathrm{on\ a\ encore}\ w^i \overset{*}{\to} w^{i+1}. \ \mathrm{Ainsi},$ 

(b) Considérons l'ensemble des i tel que  $v_i=0$ . Parmi ces éléments, l'un d'entre eux est voisin d'un élément j tel que  $v_j>0$  (sinon v=0). Il existe k tel que  $kv_j \ge d_j+1$ . Alors  $w^1=kv-\Delta_j$  a élément d'indice j  $kv_j-d_j \ge 1$  et élément d'indice i 1. Ainsi, l'élément  $w^1=kv-\Delta_j$  est toujours positif, non nul et a un nombre de coordonnées nulles strictement inférieur à celui de v et vérifie  $kv\to w^1$ . Par récurrence, il existe k' tel que  $k'w^1 \stackrel{*}{\to} w^p$  et  $w_i^p > 0$  pour tout  $1 \le i \le n-1$  donc  $kk'v \to k'w^1 \stackrel{*}{\to} w^p$  ce qui prouve le résultat.

(c) Supposons qu'il existe u' positive telle que  $u' + \delta \stackrel{*}{\to} u$ . Posons  $v = \delta - u + u'$ . Comme  $\delta - u$  est positive et u' est positive, v est positive et  $u+v=\delta+u'$  donc  $u+v\stackrel{*}{\to}u$ . Réciproquement, supposons que u est stable. Il existe v positive telle que  $u+v\stackrel{*}{\to}u$ ; alors  $u + kv = u + v + (k-1)v \xrightarrow{*} u + (k-1)v$  donc, par récurrence,  $u + kv \xrightarrow{*} v$ . Il existe  $k \in \mathbb{N}$  tel que  $u - \delta + kv \ge 0$  d'après le point (a). Alors, en posant  $u' = u - \delta + kv$ , u' est positive et  $u' + \delta = (u - \delta + kv) + \delta = u + kv \stackrel{*}{\rightarrow} u$ .

Question 3.4.  $u \stackrel{*}{\Rightarrow} v$  si et seulement si, il existe  $(a_i)_{1 \leq i \leq n} \in \mathbb{N}^n$  tel que  $v = u - \sum_{i=1}^n a_i \Delta_i$ . Supposons que  $u - v \in \langle \Delta_1, \cdots, \Delta_n \rangle$ . Il

existe  $(a_i)_{1 \leq i \leq n} \in \mathbb{N}^n$  et  $(b_i)_{1 \leq i \leq n} \in \mathbb{N}^n$  tel que  $v - u = \sum_{i=1}^n a_i \Delta_i - \sum_{i=1}^n b_i \Delta_i$ . Posons  $w = v + \sum_{i=1}^n b_i \Delta_i$ . Alors  $v = w - \sum_{i=1}^n b_i \Delta_i$  donc  $w \stackrel{*}{\to} v$ ; de plus,  $u = v - \sum_{i=1}^{n} a_i \Delta_i + \sum_{i=1}^{n} b_i \Delta_i = w - \sum_{i=1}^{n} a_i \Delta_i$  donc  $w \stackrel{*}{\to} u$ .

L'élément d'indice i de  $\epsilon$  est  $\epsilon_i = 2d_i - (\delta \oplus \delta)_i$ . Comme  $\delta \oplus \delta$  est stable,  $(\delta \oplus \delta)_i \leq d_i - 1$ ,  $\epsilon_i \geq d_i + 1$  donc  $\epsilon$  est positive.

On a  $\delta + \delta \stackrel{*}{\to} \delta \oplus \delta$ . En outre, par stabilité de  $\delta \oplus \delta$ ,  $\delta - \delta \oplus \delta$  est positive et  $\delta + \delta \stackrel{*}{\to} \delta \oplus \delta$  donc  $\delta + \delta + (\delta - \delta \oplus \delta) \stackrel{*}{\to} \delta \oplus \delta + \delta - \delta \oplus \delta = \delta$ donc  $\delta + \epsilon \stackrel{*}{\rightarrow} \delta$ .

### Question 3.6.

L'énoncé a oublié l'hypothèse "u est stable".

Supposons que  $u + \epsilon \stackrel{*}{\to} u$ . Par définition,  $\epsilon$  étant positive, u est récurrente.

Réciproquement, supposons que u est récurrente. Alors, il existe u' positive telle que  $u' + \delta \stackrel{*}{\to} u$ . On a alors  $u' + \delta + \epsilon = (u' + \delta) + \epsilon \stackrel{*}{\to} u + \epsilon$ ainsi que  $u' + \delta + \epsilon = u' + (\delta + \epsilon) \stackrel{*}{\to} u' + \delta \stackrel{*}{\to} u$ . Or u est stable donc, par unicité de la configuration stable,  $u + \epsilon \stackrel{*}{\to} u$ .

### Question 3.7.

Soit u une configuration.  $\epsilon \geq \delta$  donc  $\epsilon$  est strictement positive donc il existe  $k \in \mathbb{N}$  tel que  $k\epsilon$  est supérieure à  $\delta - u$  donc  $u - \delta + k\epsilon$  est positive;  $u + k\epsilon = \delta + (u - \delta) + k\epsilon$ . Ainsi, la configuration stable v telle que  $u + k\epsilon \stackrel{*}{\to} v$  est récurrente d'après la question 3.3. Enfin  $u + k\epsilon - v \in \langle \Delta_1, \dots, \Delta_n \rangle$  et  $\epsilon \in \langle \Delta_1, \dots, \Delta_n \rangle$  donc  $u - v \in \langle \Delta_1, \dots, \Delta_n \rangle$ .

Supposons qu'il existe deux configuration v et v' récurrentes telles que  $u-v\in \langle \Delta_1,\cdots,\Delta_n\rangle$  et  $u-v'\in \langle \Delta_1,\cdots,\Delta_n\rangle$ . Alors  $v-v'=u-v'-(u-v)\in\langle\Delta_1,\cdots,\Delta_n\rangle$ . Il existe donc w une configuration telle que  $w\stackrel{*}{\Rightarrow}v$  et  $w\stackrel{*}{\Rightarrow}v'$ ; soit  $k\in\mathbb{N}$  tel que  $w + k\epsilon$  soit positive; alors  $w + k\epsilon \stackrel{*}{=} v + k\epsilon$  et  $w + k\epsilon \stackrel{*}{=} v' + k\epsilon$ . Par récurrence de  $v, v', v + k\epsilon \stackrel{*}{=} v$  et  $v' + k\epsilon \stackrel{*}{=} v'$ . AInsi,  $w + k\epsilon \stackrel{*}{=} v$ et  $w + k\epsilon \stackrel{*}{\to} v'$ . Par unicité de la configuration stable associée à une configuration positive, v = v'.

## Question 3.8.

Soient u et v des configurations récurrentes. Alors  $v + \epsilon \stackrel{*}{\to} v$  donc  $u + v + \epsilon \stackrel{*}{\to} u + v$ ; comme  $u + v \stackrel{*}{\to} u \oplus v$ ,  $u + v + \epsilon \stackrel{*}{\to} u \oplus v$ . En outre,  $u + v \stackrel{*}{\to} u \oplus v$  donc  $u + v + \epsilon \stackrel{*}{\to} u \oplus v + \epsilon$ . Par unicité de la configuration stable,  $u \oplus v + \epsilon \stackrel{*}{\to} u \oplus v$ .  $u \oplus v$  est donc récurrente. L'opération  $\oplus$  sur R(G) est donc une loi interne.

Soient (u, v, w) des configurations récurrentes.  $(u \oplus v) + w - (u \oplus v) \oplus w \in \langle \Delta_1, \cdots, \Delta_n \rangle$ ;  $u + v - u \oplus v \in \langle \Delta_1, \cdots, \Delta_n \rangle$  donc  $(u+v)+w-(u\oplus v+w)\in \langle \Delta_1, \cdots, \Delta_n \rangle$  donc  $(u+v)+w-(u\oplus v)\oplus w \in \langle \Delta_1, \cdots, \Delta_n \rangle$ ; de même,  $u+(v+w)-u\oplus (v\oplus w)\in \langle \Delta_1, \cdots, \Delta_n \rangle$ . Par unicité de la configuration récurrente,  $u \oplus (v \oplus w) = (u \oplus v) \oplus w$ .  $\oplus$  est associative.

 $u+v-u\oplus v\in \langle \Delta_1,\cdots,\Delta_n\rangle$  et  $v+u-v\oplus u\in \langle \Delta_1,\cdots,\Delta_n\rangle$  et u+v=v+u donc, par unicité de la configuration récurrente,  $v \oplus u = u \oplus v$  donc  $\oplus$  est commutative.

Soit  $\epsilon'$  la configuration récurrente telle que  $\epsilon - \epsilon' \in \langle \Delta_1, \dots, \Delta_n \rangle$ .  $u \oplus \epsilon'$  est récurrente;  $u + \epsilon' \xrightarrow{*} u \oplus \epsilon'$  donc  $u + \epsilon' - u \oplus \epsilon' \langle \Delta_1, \dots, \Delta_n \rangle$ . Comme  $\epsilon' \in \langle \Delta_1, \dots, \Delta_n \rangle$ ,  $u - u \oplus \epsilon' \in \langle \Delta_1, \dots, \Delta_n \rangle$ . u et  $u \oplus$  sont récurrentes donc, par unicité de la configuration récurrente,  $u = u \oplus \epsilon$ .  $\epsilon$  est donc neutre.

Soit u' l'unique configuration récurrente telle que  $-u-u'\in \langle \Delta_1,\cdots,\Delta_n\rangle$ . Alors  $u+u'-u\oplus u'\in \langle \Delta_1,\cdots,\Delta_n\rangle$  donc  $u\oplus u'=0$  $-(u+u'-u\oplus u')+u+u'\in \langle \Delta_1,\cdots,\Delta_n\rangle$ .  $\epsilon\in \langle \Delta_1,\cdots,\Delta_n \text{ donc } u\oplus u'-\epsilon\in \langle \Delta_1,\cdots,\Delta_n\rangle$ . Par unicité de la configuration récurrente,  $u \oplus u' = \epsilon'$ . u admet donc un opposé.

R(G) est donc un groupe pour  $\oplus$ .

 $d_{i} = \operatorname{card}\{j \in X \, / \, \{i, j\} \in E\} \, \operatorname{donc} \, \sum_{i=1}^{n} d_{i} = \operatorname{card} \, \bigcup_{i=1}^{n} \{j \, / \, \{i, j\} \in E\} = \operatorname{card} \, \bigcup_{i=1}^{n} \{(i, j) \, / \, \{i, j\} \in E\} = \operatorname{card}\{(x, y) \, / \, \{x, y\} \in E\}. \, \operatorname{Or} \, \{x, y\} = \{y, x\} \, \operatorname{donc} \, \operatorname{card}\{(x, y) \, / \, \{x, y\} \in E\} = 2 \operatorname{card}(E) = 2m. \, \operatorname{Ainsi}, \, \sum_{i=1}^{n} d_{i} = 2m. \, \operatorname{Or}, \, \operatorname{si} \, u \, \operatorname{est \, stable}, \, \operatorname{pour \, tout} \, 1 \leq i \leq n-1,$  $u_i < d_i$  donc  $\sum_{i=1}^{n-1} u_i < \sum_{i=1}^{n} d_i = 2m$ . Le nombre de grain hors puits est donc majoré par 2m.

Supposons qu'une configuration u mène à la configuration stable v. Il existe une suite  $u^0 = u$ ,  $u^i \to u^{i+1}$ ,  $u^p = v$  et, pour tout i,  $u^{i+1} = u^i - \Delta_j$  pour un certain j donc  $v = u - \sum_{j=1}^{n-1} a_j \Delta_j$  où  $a_j$  est le nombre d'éboulements du sommets j. Ainsi, la suite d'éboulements du sommets j.

ments contient  $a_j$  fois l'éboulement du sommet j. Comme  $(\Delta_1, \dots, \Delta_{n-1})$  est libre, les éléments  $a_j$  tels que  $u-v=\sum_{i=1}^{n-1}a_j\Delta_j$  sont uniques donc le nombre d'éboulements du sommet j est unique, pour tout  $1 \le j \le n-1$  donc, à l'ordre des éboulements près, la suite d'éboulements est unique.

# Question 4.3.

Lors de l'éboulement d'un sommet à un distance i, ce sommet ayant un voisin à distance i-1, la quantité  $\mu_{>i}$  diminue d'au moins 1. Lorsque  $\mu_{\geq i} < \max_{j \in S_i} d_j > \mu_i$ , l'étape i est terminée. Il y a donc au plus  $\mu_{\geq i}$  passage à l'étape a.

Lors de l'étape b, il se produit au plus  $S_{>i}$ . Chaque sommet ne peut s'ébouler qu'une fois lors de cette étape (car il faudra que tous ses voisins s'éboulent à nouveau).

Il y a donc au plus  $(1+|S_{>i}|)\mu_{\geq i}$  éboulements à l'étape i.

Au total, il y a  $\sum_{i=1}^{n} (1+|S_{>i}|)\mu_{\geq i}$  éboulements;  $1+|S_{>i}| \leq |S|=n$ ;  $\mu_{\geq i} \leq p$  donc il y a au plus lnp éboulements. Question 4.4.

 $\epsilon$  est majoré par  $2\delta$ . Le nombre de grains de  $2\delta$  est  $\sum_{i=1}^{n}2d_{i}=4m$ . u est stable donc possède au plus  $\sum_{i=1}^{n}(d_{i}-1)\leq 2m$  grains.Le nombre

de grains de  $u + \epsilon$  est donc majoré par 6m. Ainsi, on aura au plus 6mln éboulements pour le test  $u + \epsilon \stackrel{*}{\longrightarrow} u$ .

Pour u et v récurrentes, le nombre de grains de u+v sera au plus de 4m donc le calcul de  $u \oplus v$  prendra au plus 4mln éboulements.

# Question 4.5.

Supposons que  $u + \beta \stackrel{*}{\to} u$ . Alors,  $\beta$  étant positive, u est récurrente.

Réciproquement, supposons que u est récurrente. u est récurrente,  $u+\beta-u\in\langle\Delta_1,\cdots,\Delta_n\rangle$  donc u est l'unique configuration récurrente associée à  $u + \beta$ . On a donc  $u = u \oplus \beta$  donc  $u + \beta \stackrel{*}{\to} u$ .

$$\beta = \sum\limits_{i=1}^{n-1} \Delta_i$$
 donc  $u+\beta = u+\sum\limits_{i=1}^{n-1} \Delta_i$  donc chaque sommet ne peut s'ébouler qu'une seule fois.

D'après ce que l'on vient de montrer, pour calculer la configuration récurrente associée à  $u + \beta$ , il y a au plus n - 1 éboulements. u est récurrente si et seulement si la configuration récurrente associée à  $u + \beta$  est u ce qui demande donc n - 1 éboulements au plus.

#### Question 4.6.

Comme déjà vu, le potentiel d'une configuration augment à chaque éboulement et est majoré par celui de la configuration stable. Il ne peut donc y avoir un nombre infini d'éboulements. La boucle se termine nécessairement.

D'après la question 4.5., chaque sommet n'est éboulé qu'une seul fois à partir de  $u+\beta$ . Ainsi, chaque sommet ne peut être instable qu'une seul fois. Il ne peut appartenir qu'à un seul ensemble  $R_i$ . De plus, chaque sommet est éboulé exactement une fois donc appartient à l'un des  $R_i$ . Les  $R_i$  forment donc une partition de X. De plus, avant l'éboulement de  $k \beta n R_i$ , k reçoit un grain de chacun de ses sommets appartenant à  $R_{i-1}$  donc k reçoit au moins  $\operatorname{card}(V_k \cap R_{i-1})$  grains. On a donc  $u_k^{(i)} = u_k^{(i-1)} + \operatorname{card}(R_{i-1} \cap V_k)$  et  $u_k^{(i-1)} < d_k$ ,  $u_k^{(i)} \ge d_k$  donc  $u_k^{(i)} - d_k = u_k^{(i-1)} + \operatorname{card}(R_{i-1} \cap V_k) - d_k \le \operatorname{card}(R_{i-1} \cap V_k) - 1$ . Le nombre l renvoyé par "select $(V_k \cap R_{i-1}, u_k^{(i)} - d_k)$ " est un vrai nombre.

## Question 4.7.

Pour tout  $i \ge 0$ , tout sommet de  $R_i$  est relié à un sommet de  $R_{i-1}$  par une arête de A.  $R_{-1}$  est le puits. Par récurrence, tout sommet est donc relié au puits. T est donc connexe.

Tout arête de A relie un sommet de  $R_i$  et un sommet de  $R_{i-1}$ . De plus, tout sommet de  $R_i$  est relié à au plus un sommet de  $R_{i-1}$ . S'il existe un cycle dans T, soit un sommet de  $R_i$  avec i maximal. Alors ce sommet est relié à deux sommets de  $R_j$ ,  $j \le i$ , ce qui est absurde d'après ce qui précède. Ainsi, T est sans cycle. C'est donc un arbre.

### Question 4.8.

Supposons que  $u \neq v$ . Notons  $R_i$ ,  $A_i$ ,  $u^{(i)}$  les éléments définissant l'arbre construit à partir de u,  $R'_i$ ,  $A'_i$ ,  $v^{(i)}$  ceux pour v. Soit i minimal tel qu'il existe  $k \in R_i$  tel que  $u_k \neq v_k$ . Les éboulements jusqu'à la construction de  $u^{(i)}$  étaient donc les mêmes pour u et v. Si  $v_k^{(i)} < d_k$ ,  $k \notin R'_i$  donc  $R_i \neq R'_i$ . Si  $k \in R'_i$ ,  $u_k^{(i)} \neq v_k^{(i)}$  donc  $u_k^{(i)} - d_k \neq v_k^{(i)} - d_k$  donc  $A_i \neq A'_i$ . On a donc  $T \neq T'$ , si  $A = \bigcup A_i$ ,  $A' = \bigcup A'_i$ , T = (X, A), T' = (X, A').

### Question 4.9.

Pour  $i \ge 0$ , pour tout  $k \in R_i$ , on pose  $u_k = d_k + l_k - \sum_{j < i} \operatorname{card}(V_k \cap R_j)$  où  $l_k$  est l'entier tel que l'arête  $\{k, l\}$  liant k à un sommet de  $R_{i-1}$  est la  $l_k$ -ème arête de  $V_k \cap R_{i-1}$ . u est positive (car  $d_k - \sum_{j < i} \operatorname{card}(V_k \cap R_j) \ge 0$  et  $l_k \ge 0$ ), stable (car  $l_k \le \operatorname{card}(V_k \cap R_{i-1}) - 1$  donc  $u_k \le d_k - 1$ ) donc récurrente et, par construction, l'arbre associé à u est T (on peut vérifier que, pour chaque i, les ensembles  $R'_i$ ,  $A'_i$  construits à partir de u sont bien  $R_i$ ,  $A_i$ ).

### Question 4.10.

D'après la question 4.8., l'application "algorithme thermique" qui à une configuration récurrente associe un arbre couvrant est injective. D'après la question 4.9., cette application est surjective. Elle est donc bijective. Il y a donc une bijection entre configurations récurrentes et arbres couvrants donc le nombre de configurations récurrentes est le nombre d'arbres couvrants.