

# Réduction de réseau (ENS 2002)<sup>1</sup>

$E = \mathbf{R}^2$  est muni de sa structure euclidienne canonique. Un *réseau* est une partie de  $E$  de la forme  $G = \{\lambda \mathbf{u} + \mu \mathbf{v} \mid \lambda, \mu \in \mathbf{Z}\}$  où  $(\mathbf{u}, \mathbf{v})$  est une base de  $E$ ;  $(\mathbf{u}, \mathbf{v})$  est alors appelée une *base* du réseau  $G$ .

1. Analyser l'algorithme suivant:

```

1  soit récursivement  $Gauss(\mathbf{u}, \mathbf{v}) =$ 
2  (*  $(\mathbf{u}, \mathbf{v})$  est une base d'un réseau  $G$  telle que  $\|\mathbf{u}\| \geq \|\mathbf{v}\|$  *)
3       $q \leftarrow \lfloor \langle \mathbf{v} | \mathbf{u} \rangle / \|\mathbf{v}\|^2 + 1/2 \rfloor$ 
4       $\mathbf{w} \leftarrow \mathbf{u} - q\mathbf{v}$ 
5      si  $\|\mathbf{w}\| \geq \|\mathbf{v}\|$  alors
6          renvoyer  $(\mathbf{w}, \mathbf{v})$ 
7      sinon
8          renvoyer  $Gauss(\mathbf{v}, \mathbf{w})$ 

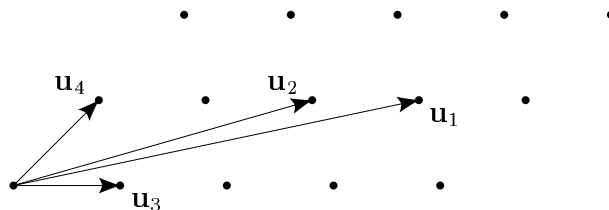
```

2. Etudier le problème de trouver un point  $x'$  de  $G$  le plus proche d'un point donné  $x$  de  $E$ .

## Corrigé

1. En ligne 3,  $q$  est l'entier (ou l'un des deux entiers) le plus proche de  $a = \langle \mathbf{v} | \mathbf{u} \rangle / \|\mathbf{v}\|^2$ . Le vecteur  $\mathbf{u} - a\mathbf{v}$  est la projection de  $\mathbf{u}$  sur  $\mathbf{v}^\perp$ ; c'est donc le vecteur de norme minimum de la droite  $\mathbf{u} + \text{Vect}(\mathbf{v})$ . Le vecteur  $\mathbf{w}$  défini ligne 4 est un vecteur de norme minimum de  $G \cap (\mathbf{u} + \text{Vect}(\mathbf{v}))$ ; en effet, si  $\lambda \in \mathbf{Z}$ , la quantité  $\|\mathbf{u} - \lambda\mathbf{v}\|^2 = \mathbf{v}^2(\lambda - a)^2 + \mathbf{u}^2 - a^2\mathbf{v}^2$  est minimum pour  $\lambda = q$ .

Sur la figure suivante,  $\mathbf{u}, \mathbf{v}$  et  $\mathbf{w}$  sont appelés respectivement  $\mathbf{u}_1, \mathbf{u}_2$  et  $\mathbf{u}_3$ .



L'algorithme termine. En effet, lors de l'appel récursif  $Gauss(\mathbf{v}, \mathbf{w})$ , la norme de  $\mathbf{w}$  est  $<$  à celle du vecteur  $\mathbf{v}$  de l'appel principal  $Gauss(\mathbf{u}, \mathbf{v})$ ; or tous les vecteurs considérés appartiennent au groupe discret  $G$  de sorte qu'un ensemble borné ne contient qu'un nombre fini de points de  $G$ . On vérifie que  $G$  est discret en notant que si  $(\mathbf{u}, \mathbf{v})$  en est une base, alors  $\|\cdot\| \geq kN$  où  $N$  est la norme euclidienne associée au produit scalaire sur  $E$  pour lequel  $(\mathbf{u}, \mathbf{v})$  est une base orthonormale, donc, pour tout  $\mathbf{x} = \lambda\mathbf{u} + \mu\mathbf{v} \in G \setminus \{0\}$ ,  $\|\mathbf{x}\| \geq kN(\mathbf{x}) = k\sqrt{\lambda^2 + \mu^2} \geq k$ .

Par exemple, sur la figure,  $Gauss(\mathbf{u}_1, \mathbf{u}_2)$  donne lieu à l'appel récursif  $Gauss(\mathbf{u}_2, \mathbf{u}_3)$  qui renvoie  $(\mathbf{u}_4, \mathbf{u}_3)$ .

Le couple  $(\mathbf{u}, \mathbf{v})$  retourné par l'algorithme est une base de  $G$  et vérifie

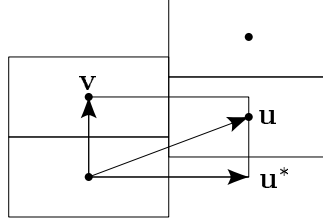
$$\|\mathbf{u}\| \geq \|\mathbf{v}\| \text{ et } \|\mathbf{u}\| = \min_{\lambda \in \mathbf{Z}} \|\mathbf{u} - \lambda\mathbf{v}\|.$$

1. D'après <http://pauillac.inria.fr/~quercia/papers/111.tgz>

On en déduit que  $|2\langle \mathbf{u} | \mathbf{v} \rangle| \leq \mathbf{v}^2$  puis que, pour tout  $\mathbf{x} = \lambda \mathbf{u} + \mu \mathbf{v} \in G \setminus \{0\}$ ,  $\mathbf{x}^2 = \lambda^2 \mathbf{u}^2 + \mu^2 \mathbf{v}^2 + 2\lambda\mu \langle \mathbf{u} | \mathbf{v} \rangle \geq (\lambda^2 + \mu^2 - |\lambda\mu|) \mathbf{v}^2 \geq \mathbf{v}^2$ .

$\mathbf{v}$  est donc un vecteur non nul de  $G$  de norme minimum.

**2.** On utilise la base  $(\mathbf{u}, \mathbf{v})$  trouvée par l'algorithme de Gauss. Soit  $\mathbf{u}^*$  le projeté de  $\mathbf{u}$  sur  $\mathbf{v}^\perp$ . Le rectangle  $R$  centré à l'origine et construit sur  $(\mathbf{u}^*, \mathbf{v})$  pave l'espace  $E$  selon  $G$ ; c.-à-d. que tout point  $x$  de  $E$  appartient à un translaté de  $R$  centré en un point de  $G$ . On en déduit la majoration  $d^2(\mathbf{x}, G) \leq \frac{1}{4} (\mathbf{u}^{*2} + \mathbf{v}^2)$ .



Or  $\mathbf{u}^* = \mathbf{u} - \frac{\langle \mathbf{u} | \mathbf{v} \rangle}{\mathbf{v}^2} \mathbf{v}$ ; donc, à l'aide de  $\|\mathbf{u}\| \geq \|\mathbf{v}\|$  et  $|2\langle \mathbf{u} | \mathbf{v} \rangle| \leq \mathbf{v}^2$ , il vient  $\mathbf{u}^{*2} = \mathbf{u}^2 - \frac{\langle \mathbf{u} | \mathbf{v} \rangle^2}{\mathbf{v}^2} \geq \mathbf{v}^2 - \frac{\mathbf{v}^2}{4} = \frac{3}{4} \mathbf{v}^2$ , puis  $d^2(\mathbf{x}, G) \leq \frac{7}{12} \mathbf{u}^{*2}$ .

Soit maintenant  $\mathbf{x} = \lambda \mathbf{u} + \mu \mathbf{v} \in E$ ;  $\lambda, \mu \in \mathbf{R}$ . Si  $\mathbf{x}' = \lambda' \mathbf{u} + \mu' \mathbf{v}$  est un point de  $G$  le plus proche de  $\mathbf{x}$ , alors  $\lambda$  et  $\lambda'$  sont aussi les composantes de  $\mathbf{x}$  et  $\mathbf{x}'$  sur  $\mathbf{u}^*$  dans la base orthogonale  $(\mathbf{u}^*, \mathbf{v})$ . Donc  $(\lambda - \lambda')^2 \mathbf{u}^{*2} \leq \|\mathbf{x} - \mathbf{x}'\|^2 \leq \frac{7}{12} \mathbf{u}^{*2}$ , puis  $|\lambda - \lambda'| < 0,8$ . Ou bien cette condition détermine  $\lambda'$ , ou bien les seules valeurs possibles de  $\lambda'$  sont  $\lfloor \lambda \rfloor$  ou  $\lceil \lambda \rceil$ . Pour chacune de ces valeurs de  $\lambda'$ , il est alors facile de calculer le  $\mu'$  optimal.