

Optimisation (Branch & Bound)

Coupure de l'espace par mise à jour des bornes

- Lors de l'énumération, lorsque l'on découvre un nouveau minimum
- On peut mettre à jour w (la norme du plus petit vecteur à date) dans la borne $|x_i| \leq \|d_i\|_w$
- Il faut changer l'ordre d'énumération du naturel $\forall x_i \in \mathbb{Z} : -\|d_i\|_w \leq x_i \leq \|d_i\|_w$
- Il faut plutôt énumérer "en spirale" à partir de zéro: 0, 1, -1, 2, -2, ...

Optimisation (fausse bonne idée)

Traitement par lot

- Soient $B = \begin{pmatrix} b_{11} & \dots & b_{n1} \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ b_{1n} & \dots & b_{nn} \end{pmatrix}$, $x^i = \begin{pmatrix} x_1^i \\ \vdots \\ x_n^i \end{pmatrix}$ on peut calculer $\begin{pmatrix} p_1^i \\ \vdots \\ p_n^i \end{pmatrix} = Bx^i$
- L'idée était de construire une matrice avec n vecteurs coefficients: $X = \begin{pmatrix} x_1^1 & \dots & x_1^n \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ x_n^1 & \dots & x_n^n \end{pmatrix}$
- Il devrait être plus rapide de calculer n points par BX (Strassen) plutôt que n fois Bx^i
- En pratique moins performant (pour des n relativement petits), probablement dû aux allocations supplémentaire requises