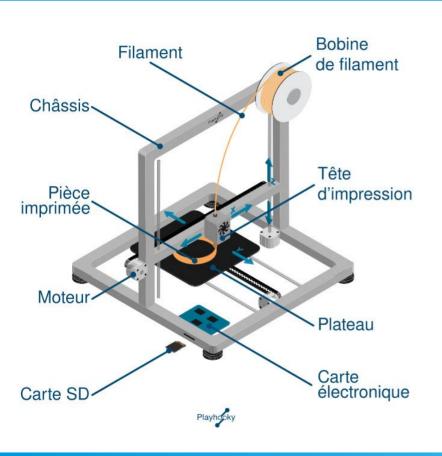
TIPE

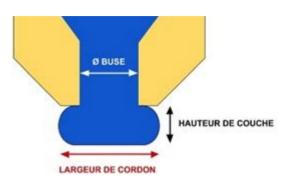
Florian Verne (1378.6)

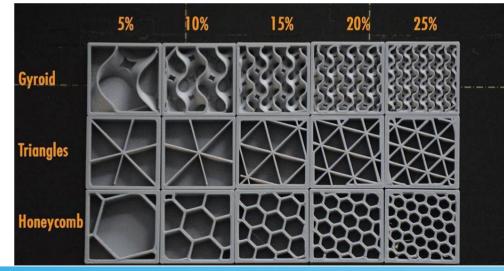
Sommaire

- Définition du problème et approximation
- Résolution du cas 1d
- 1er passage en 2d (décomposition polynomiale)
- 2éme passage en 2d (approche différentielle)
- Implémentation du remplissage dans un slicer
- Analyse des resultats et simulation numérique

Remplissage en impression 3D FDM



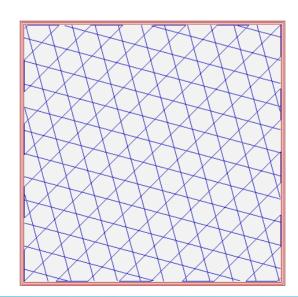


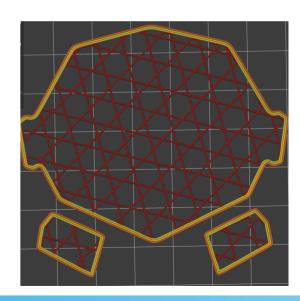


Problématique

Comment des remplissages à densité variable basé sur des processus continus peuvent ils augmenter la résistance de pièce imprimé en 3d ?

Fonction de Densité





Definition du problème

Courbe remplissante : $\lambda:[0,1]\to\mathbb{R}^2$, continue par morceau on note $\Gamma=\lambda([0,1])$

La courbe sera supposée de largeur ϵ fixé on note $\Gamma(\epsilon) = \{ p \in \mathbb{R} \mid d(\Gamma, p) \leq \epsilon \}$

Fonction de densité : $f:[0,1]^2 \to \mathbb{R}_+$, (continue)

Soit
$$\Omega \in \mathit{J}([0,1]^2)$$
 on note $\left. \mathit{Err}_{\Gamma}(\Omega) = \left| Vol(\Gamma(\epsilon) \cap \Omega) - \int_{\Omega} D \right| \right.$

Propriété : Err_{Γ} est sous additive

En notant $(\mathcal{P})_n$ l'ensemble des carrés dyadiques : $Err(\Omega) \leq Vol(\Omega) * 2^n * \sup_{P \in \mathcal{P}n} (Err(P))$

Or:
$$\lim_{n \to \infty} (2^n * \sup_{P \in \mathcal{P}_n} (Err(P))) = \sup_{[0,1]^2} (f)$$

(quitte a flouter omega on se place sur le reseau)

Simplification du problème

Discrépence volumique pondérée :
$$D_v(\Gamma, f) = \sup_{P \in \mathcal{P}} \left| \frac{Vol(\Gamma(\epsilon) \cap P)}{Vol(\Gamma(\epsilon))} - \int_P D \right|$$

Approximation du probléme :

- λ est rectifiable
- λ comporte un nombre finis de points multiple

On approxime alors : $Vol(C(\epsilon)) \simeq_0 2^* \epsilon^* Long(C)$

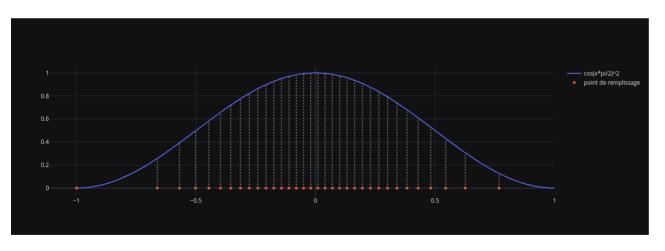
On s'interressera par la suite $(\epsilon << Long)$ à la discrépence linéique : $D_l(\Gamma,f) = \sup_{P \in \mathcal{P}} \left| \frac{Long(\Gamma \cap P)}{Long(\Gamma)} - \int_P D \right|$

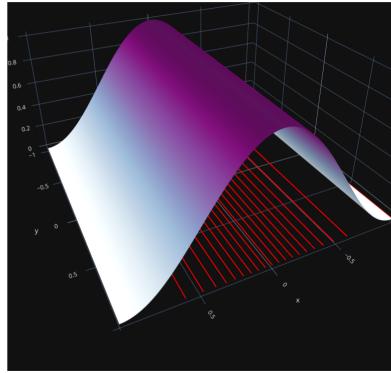
Resolution asymptotique en 1 D

En supposant f invariant en x : on cherche un remplissage invariant en x (et f normalisée sur [0,1])

On cherche (x_i) $i \in [|1;n|]$ qui minimise $sup_{I \in [0,1]} (\int_I f - C_I(x)/n)$

Repartition uniforme :
$$\int_{x_i}^{x_{i+1}} f = Cst = \int_0^1 f(y) dy/n$$



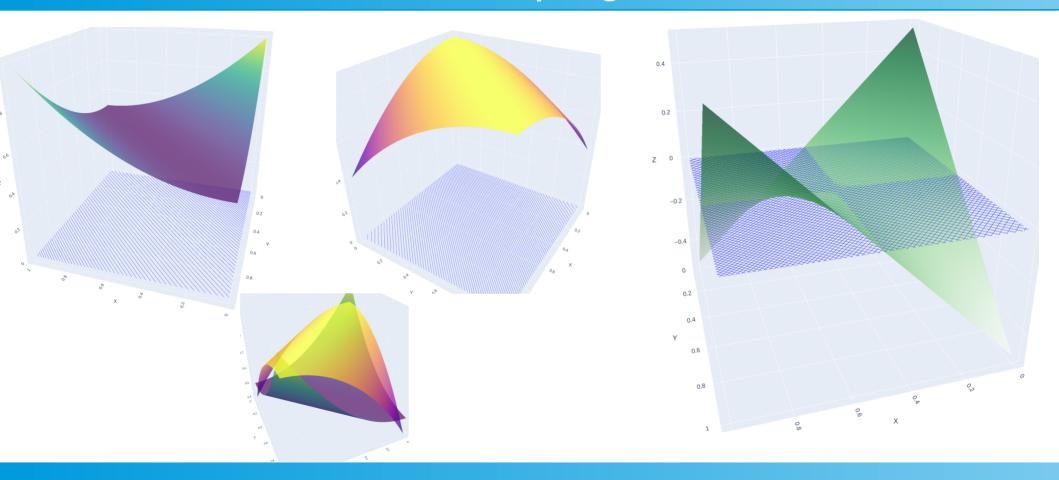


Decomposition polynomiale

 $\forall Q \in \mathbb{R}[X,Y] \text{ et soit } n = \deg(Q) \exists \theta_0, \theta_1...\theta_n \in [0;2\pi] \text{ et } \phi_0, \phi_1...\phi_n \in \mathbb{R}_n[X]$ tel que pout tout point P de coordonné $(r,\theta): Q(rcos(\theta), rsin(\theta)) = \sum_{v=0}^n \phi_v(rcos(\theta - \theta_v))$

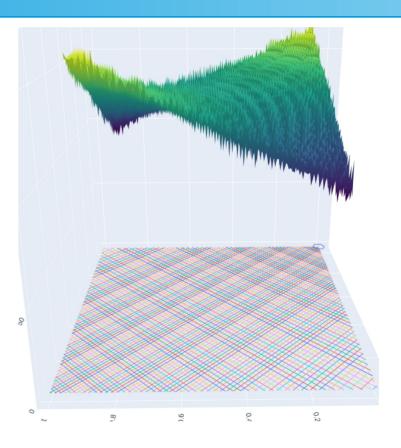
Polynome à 2 variables → Décomposition des polynômes → Remplissage pour chacun des polynômes → Union des remplissages

Resultat du programme

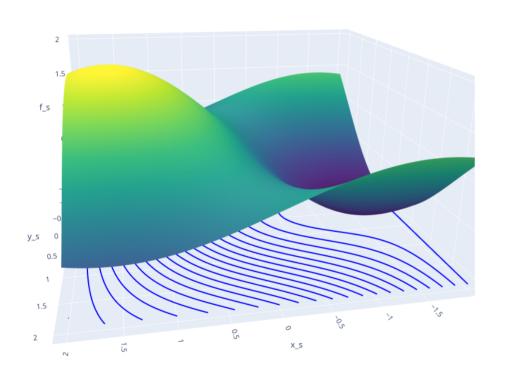


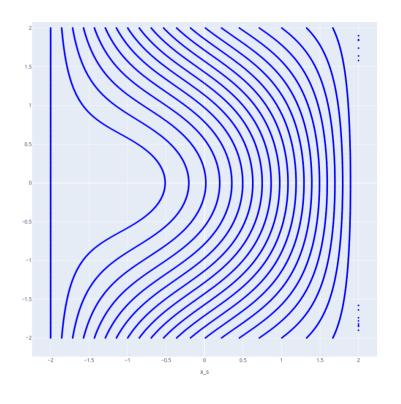
Verification de la cohérence

Convolution par un noyau hexagonale

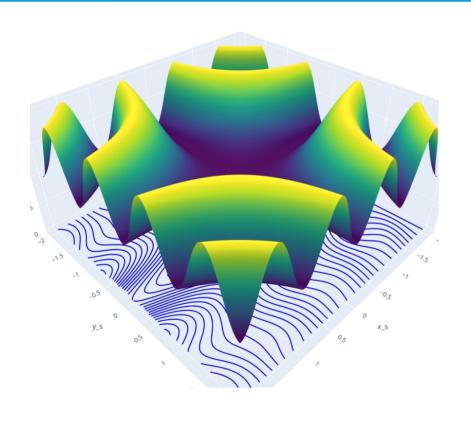


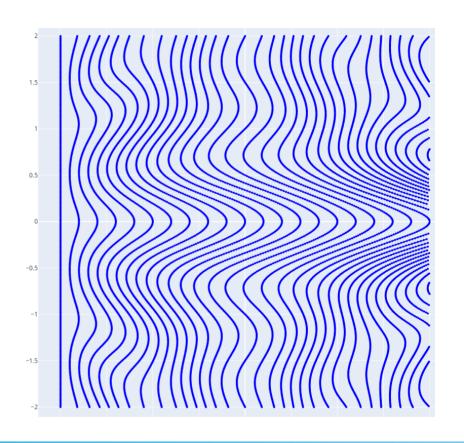
Methode diférentiel



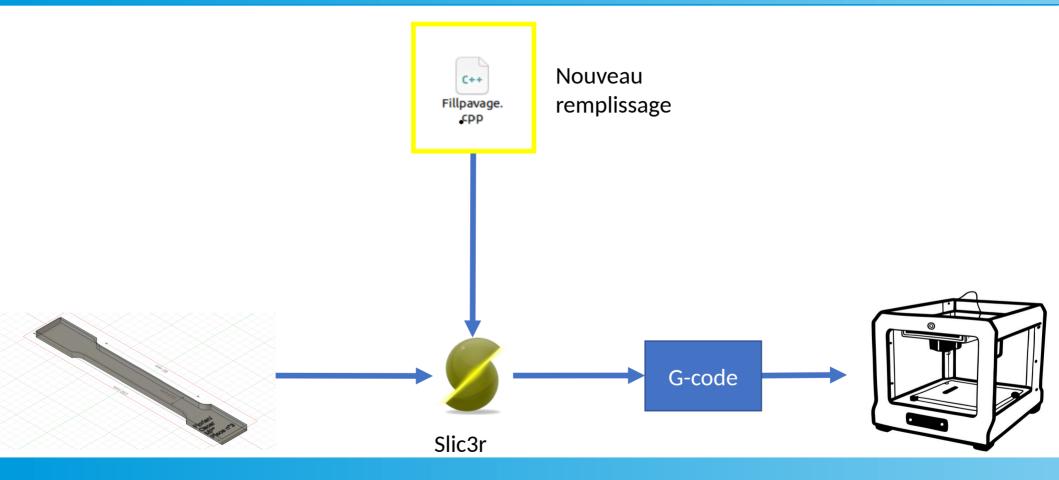


Limite de la méthode





Implementation des remplissages dans Slic3R



Conclusion : résultat des simulation numérique / experience

