

Empilement optimisé de sphères à rayons variables

appliqué au jeu de Pastèque

Antoine Salomon (Candidat 26580)

TIPE Session 2024

Introduction

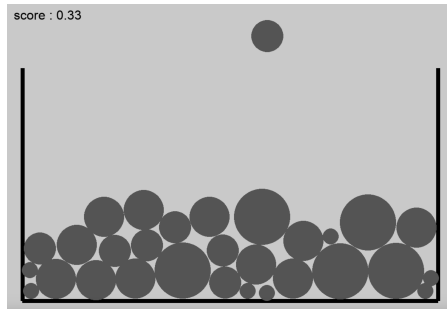


Figure: Jeu original (gauche) et mon implémentation (droite)

Problématique

Comment maximiser son score au jeu de Pastèque en optimisant la densité de l'empilement de sphères compactes de rayons différents ?

Plan de l'exposé

- 1 Recherche théorique d'un empilement optimisé
- 2 Application de cette approche à l'automatisation du jeu de Pastèque

Partie 1

Recherche théorique d'un empilement optimisé

Définition des constantes

- 4 rayons possibles : $R_1 < R_2 < R_3 < R_4$
- dimensions du cadre : a sa longueur et b sa hauteur
- n un entier vérifiant

$$n\pi R_1^2 > ab$$

qui correspond au nombre maximal de sphères utilisées dans un empilement valide

Idées directrices

Se ramener à l'étude d'un nombre fini d'emplacements possibles pour le centre des sphères d'un empilement

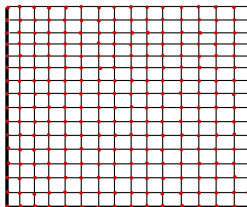


Figure: Grille d'ordre 16 (16×16 emplacements)

On note l'ensemble des empilements valides sur la grille d'ordre m $CG(m)$

Idées directrices

On peut s'approcher autant que l'on veut d'une densité optimale en restant sur la grille, ou plus formellement

$$\forall \varepsilon > 0, \exists m \in \mathbb{N}, \max[d(c), c \in CG(m)] > d_{\max} - \varepsilon \quad (1)$$

où d_{\max} est la densité maximale atteinte pour un empilement de sphères de rayons R_1, R_2, R_3 ou R_4

Idée de la preuve

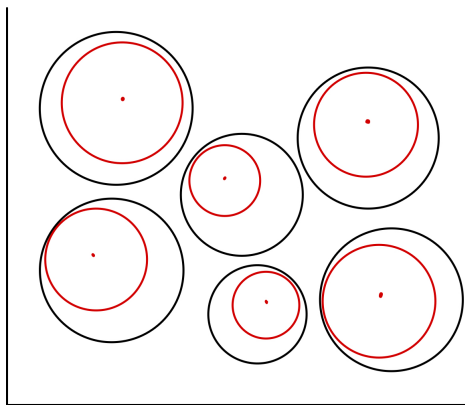


Figure: Empilement sur la grille se rapprochant d'une densité optimale

Obtention algorithmique de l'empilement optimisé

■ Algorithme Séparer et Évaluer

```
def heuristique(g, i_actuel, j_actuel) :  
    pas = (1035 - 18) / n  
    largeur_actuelle = j_actuel * pas  
    hauteur_actuelle = i_actuel * pas  
    return (densite(g) - 1) * largeur_actuelle * hauteur_actuelle + a * b
```

Figure: Heuristique

- On obtient finalement la configuration sous forme d'un tableau de dimension $m \times m$

Partie 2

Application de cette approche à l'automatisation du jeu de
Pastèque

Stratégie optimisée

Algorithm 1 Principe de l'automatisation

Soit g la grille décrivant l'état de la partie

Soit g_{opt} l'empilement optimisé construit à partir de g

for $i = 0$ to $\text{len}(g_{opt})$ **do**

for $j = 0$ to $\text{len}(g_{opt})$ **do**

if $g_{opt}[i][j]$ est égal au rayon actuel **then**

return abscisse correspondant

end if

end for

end for

return abscisse aléatoire

Les autres stratégies

- Stratégie aléatoire
- Stratégie gloutonne

Empilements obtenus

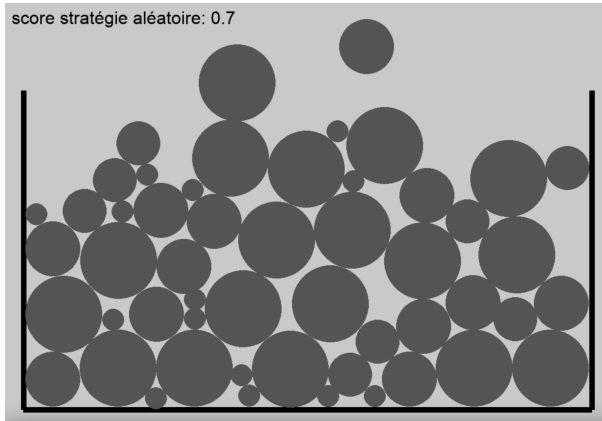


Figure: Partie stratégie aléatoire

Empilements obtenus

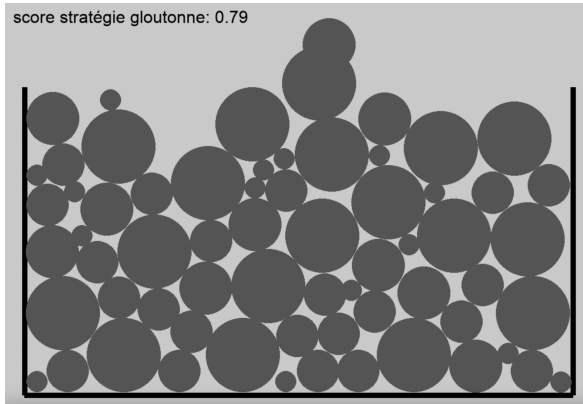


Figure: Partie stratégie gloutonne

Empilements obtenus

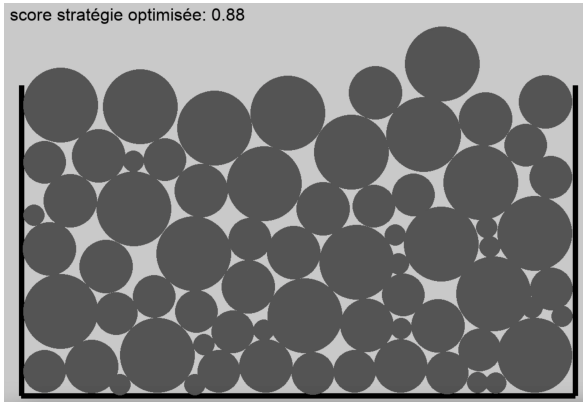


Figure: Partie stratégie optimisée

Résultats obtenus

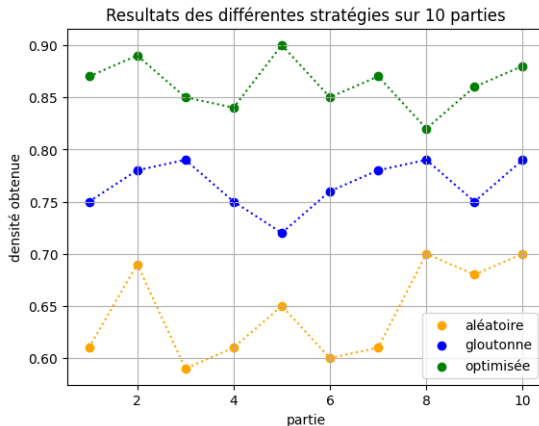


Figure: Résultats sur 10 parties

Conclusion et ouverture

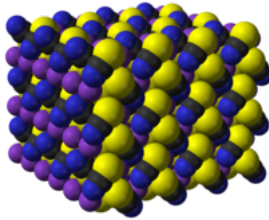


Figure: Empilement de sphères en cristallographie

Merci beaucoup pour votre attention

Annexes

Annexe : Preuve de la proposition (1)

- On admet l'existence d'un empilement c_0 valide de sphères de rayons $\frac{R_1}{\rho_m}, \frac{R_2}{\rho_m}, \frac{R_3}{\rho_m}$ et $\frac{R_4}{\rho_m}$ (où ρ_m est un coefficient défini en annexe) de densité maximale d_0 pour ces rayons
- On réduit le rayon des sphères de l'empilement c_0 et on les décale sur des points de la grille

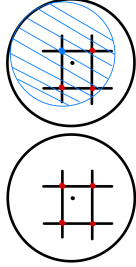


Figure: Illustration du décalage d'une sphère

Annexe : Preuve de la proposition (1)

Majoration de la perte

- La perte due à la réduction des rayons est majorée par

$$\rho_m = \frac{n\pi \sum_1^4 R_k^2 \left(\frac{1}{2} - 1 \right)}{ab}$$

- La différence entre la densité maximale avec les rayons initiaux et celle avec les nouveaux rayons est majorée par $d_0(\rho_m^2 - 1) + 1 - \rho_m^2$ car $d_{\max} < d_0\rho_m^2 + (1 - \rho_m)(1 + \rho_m)$

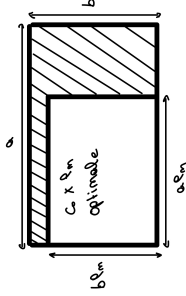


Figure: Idée pour la majoration

Annexe : Preuve de la proposition (1)

- Majoration de la distance au point de la grille le plus proche : $e_m = \frac{1}{m} \times \sqrt{a^2 + b^2}$
- Coefficient de réduction des rayons $\rho_m = \min_{k=1}^4 \left(\frac{R_k}{R_k + 2e_m} \right)$
de sorte que $R_k \leq \frac{R_k}{\rho_m} - 2e_m$

```

1 def e(m) :
2     return math.sqrt(a*a + b*b) / (m) #
3
4 def rho(m) :
5     min = (rayons[0]/(rayons[0] + e(m)))
6     for k in range (len(rayons)) :
7         if ((rayons[k]/(rayons[k] + e(m))) < min) :
8             min = (rayons[k]/(rayons[k] + e(m)))
9     return min

```



```
18 def p(m) :
19     res = 0
20     for k in range(len(rayons)) :
21         res += rayons[k] * rayons[k] * (1/(rho(m)
22             *rho(m)) - 1)
23     return n * math.pi * res
24
25 def majoration_perte(m) :
26     return (1 - rho(m) * rho(m)) * (1 - dmin) +
27         (p(m) / (a * b))
28
29 def taille_grille_pour_seuil(epsilon) :
30     m = 1
31     while (majoration_perte(m) > epsilon) :
32         m += 1
33     return m
```

Listing 1: Annexe pour la taille de la grille

```
1 def configuration_optimisee(g, i_actuel,
2     j_actuel, densite_opt, grille_opt) :
```

```
2 if i_actuel == len(g) and j_actuel == len(g)
3 and densite(g) > densite_opt:
4     grille_opt = g
5     densite_opt = densite(g)
6     if g[i_actuel][j_actuel] >= 0 :
7         for r in range(0, 4) :
8             new_i, new_j = i_actuel, j_actuel
9             incr_indice(new_i, new_j, g)
10            g[i_actuel][j_actuel] = r
11            if est_valide(g) and heuristique(g,
12                i_actuel, j_actuel) > densite_opt :
13                configuration_optimisee(g, new_i
14                    , new_j, densite_opt, grille_opt)
15            else :
16                incr_indice(i_actuel, j_actuel, g)
17                configuration_optimisee(g, i_actuel,
18                    j_actuel, densite_opt, grille_opt)
19            return grille_opt
```

Listing 2: Annexe pour l'obtention de l'empilement optimisé

```
1 def grille_etat_partie(m, sph) :
2     g = [[0 for i in range(0, m)] for j in range
3           (0, m)]
4     pas_h = largeur / m
5     pas_v = hauteur / m
6     for s in sph :
7         i, j = 0, 0
8         while s.pos[0] > (j + 1) * pas_h:
9             j += 1
10            while s.pos[1] > (i + 1) * pas_v:
11                i += 1
12            g[i][j] = - ind_rayon(rayons, s.rayon)
13            return g
14
15
16 def jouer_coup_glouton(n, sph) :
17     pas = (1035 - 18) / n
18     g = grille_etat_partie(n, sph)
19     hauteur_colonnes = [0 for i in range(n)]
```

```
20 for j in range(n) :
21     for i in range(n) :
22         if g[i][j] != 0 :
23             hauteur_colonnes[j] += rayons
24
25     [-1-g[i][j]]
26     ind_min = 0
27     print(hauteur_colonnes)
28     for i in range(len(hauteur_colonnes)) :
29         if hauteur_colonnes[i] <
30             hauteur_colonnes[ind_min] :
31             ind_min = i
32     print(ind_min)
33     return pas * ind_min
```

Listing 3: Annexe pour la stratégie gloutonne