Énumération des polyominos dirigés k-convexes

Adrien Boussicault

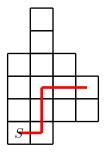
Travail réalisé avec Simone Rinaldi et Samanta Socci

Laboratoire Bordelais de Recherche en Informatique Université Bordeaux. France

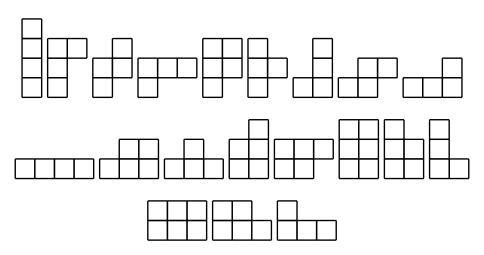
UQÀM - 08/05/2015

Les polyominos convexes dirigés

- Toutes les cellules sont connectées par une arête ;
- la figure est verticalement et horizontalement convexe ;
- toutes les cellules peuvent être atteintes à partir d'une cellule (la racine, notée S) par un chemin avec des pas Nord et des pas Est.

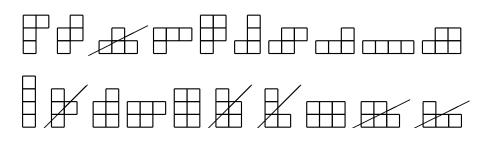


Tous les polyominos dirigés convexes de demi-périmètre 5



Les polyominos parallélogrammes

Un polyomino parallélogramme de demi-périmètre n est une paire de chemins de taille n constitués de pas Nord et Est, commençant et terminant au même endroit et ne se rejoignant jamais sauf aux extrémités.



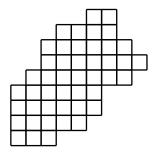
Les polyominos parallélogrammes sont en bijection avec les arbres binaires. [Delest and Viennot, 1984]

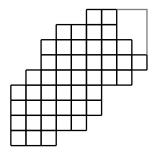
Outline

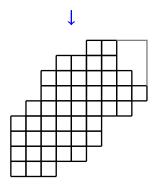
- 1 Enumération des Polyominos dirigés convexes
 - Bijection principale
 - Bijection avec les chemins de Dyck bilatères
 - Méthode générale pour calculer les séries génératices
 - Exemple de calcul pour le demi-périmètre
- Études de certaines statistiques et certaines familles
 - Taille de la dernière ligne/colonne
 - ullet Largeur et hauteur (Lin, Chang, [1988]) (Bousquet-Mélou igtriangle [1992])
 - Nombre de coins
 - Polyominos dirigés convexes symétriques (Emeric Deutsch [2003])
 - Polyominos parallélogrammes (Viennot, Delest [1984])
- 3 Énumération des polyominos dirigés k-convexes
 - Définition
 - la k-convexité d'un polyomino parallélogramme
 - k-polyominos parallélogrammes (Battaglino, Fedou, Rinaldi, Socci [2013])
 - Énumération des polyominos dirigés k-convexes

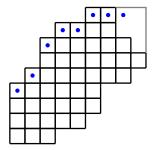
Outline

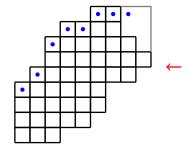
- Enumération des Polyominos dirigés convexes
 - Bijection principale
 - Bijection avec les chemins de Dyck bilatères
 - Méthode générale pour calculer les séries génératices
 - Exemple de calcul pour le demi-périmètre
- Études de certaines statistiques et certaines familles
- 3 Énumération des polyominos dirigés k-convexes

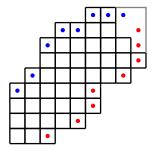


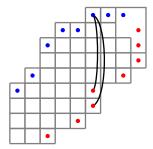


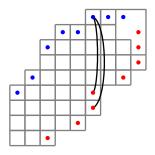




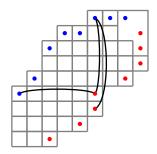




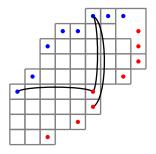




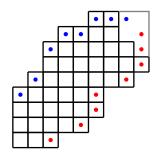


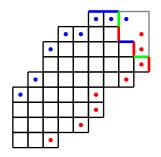


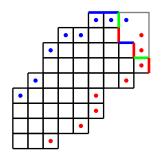




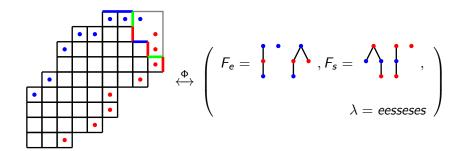




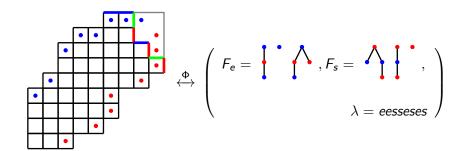




 λ : La coupe



 λ : La coupe



Contraintes:

 λ : La coupe

 F_e : La forêt des pas Est

 F_s : La forêt des pas Sud

Contraintes:

 λ : La coupe

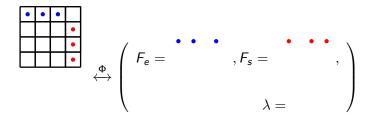
 F_e : La forêt des pas Est F_s : La forêt des pas Sud

$$\stackrel{\Phi}{\longleftrightarrow} \left(\begin{array}{c} F_e = & & & , F_s = & & , \\ & & & \\ & & & \\ & & & \\ & & & \\ & & & \\ & & & \\ & & & \\ & & & \\ & & & \\ & & & \\ & & & \\ & & & \\ & & \\ & & & \\ & \\ & & \\ & & \\ & & \\ & & \\ & & \\ & & \\ & & \\ & & \\ & & \\ & & \\ & & \\ & & \\ &$$

Contraintes:

 λ : La coupe

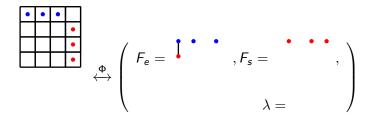
 F_e : La forêt des pas Est F_s : La forêt des pas Sud



Contraintes:

 λ : La coupe

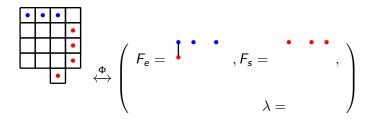
 F_e : La forêt des pas Est F_s : La forêt des pas Sud



Contraintes:

 λ : La coupe

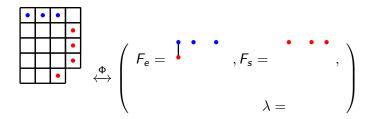
 F_e : La forêt des pas Est F_s : La forêt des pas Sud



Contraintes:

 λ : La coupe

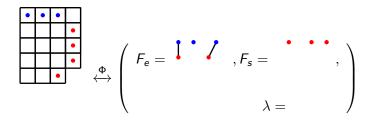
 F_e : La forêt des pas Est F_s : La forêt des pas Sud



Contraintes:

 λ : La coupe

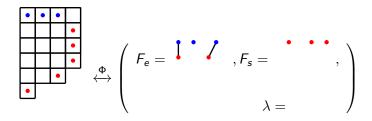
 F_e : La forêt des pas Est F_s : La forêt des pas Sud



Contraintes:

 λ : La coupe

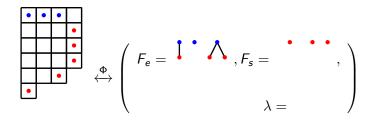
 F_e : La forêt des pas Est F_s : La forêt des pas Sud



Contraintes:

 λ : La coupe

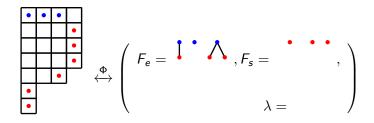
 F_e : La forêt des pas Est F_s : La forêt des pas Sud



Contraintes:

 λ : La coupe

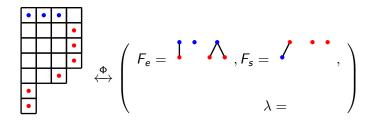
 F_e : La forêt des pas Est F_s : La forêt des pas Sud



Contraintes:

 λ : La coupe

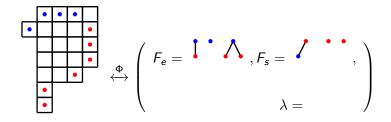
 F_e : La forêt des pas Est F_s : La forêt des pas Sud



Contraintes:

 λ : La coupe

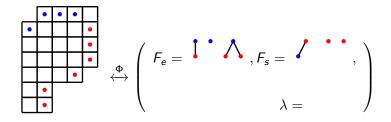
$$\lambda$$
 commence par e et fini par s $\#\{e \in \lambda\} = \#\{\text{racine dans } F_e\} + 1$ $\#\{s \in \lambda\} = \#\{\text{racine dans } F_s\} + 1$



Contraintes:

 λ : La coupe

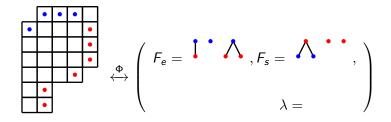
 F_e : La forêt des pas Est F_s : La forêt des pas Sud



Contraintes:

 λ : La coupe

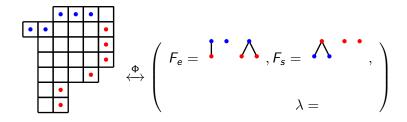
 F_e : La forêt des pas Est F_s : La forêt des pas Sud



Contraintes:

 λ : La coupe

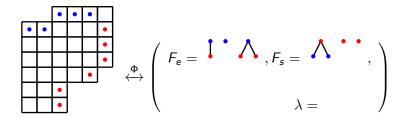
 F_e : La forêt des pas Est F_s : La forêt des pas Sud



Contraintes:

 λ : La coupe

 F_e : La forêt des pas Est F_s : La forêt des pas Sud

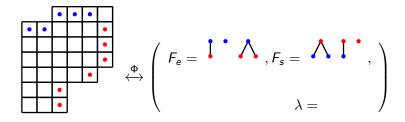


Contraintes:

 λ : La coupe

 F_e : La forêt des pas Est F_s : La forêt des pas Sud

 λ commence par e et fini par s $\#\{e \in \lambda\} = \#\{\text{racine dans } F_e\} + 1$ $\#\{s \in \lambda\} = \#\{\text{racine dans } F_s\} + 1$

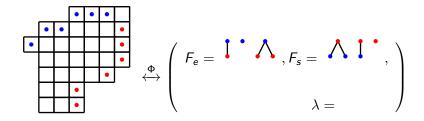


Contraintes:

 λ : La coupe

 F_e : La forêt des pas Est F_s : La forêt des pas Sud

 λ commence par e et fini par s $\#\{e \in \lambda\} = \#\{\text{racine dans } F_e\} + 1$ $\#\{s \in \lambda\} = \#\{\text{racine dans } F_s\} + 1$

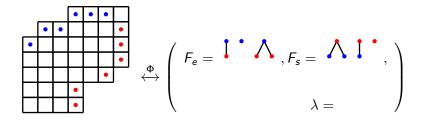


Contraintes:

 λ : La coupe

 F_e : La forêt des pas Est F_s : La forêt des pas Sud

 λ commence par e et fini par s $\#\{e \in \lambda\} = \#\{\text{racine dans } F_e\} + 1$ $\#\{s \in \lambda\} = \#\{\text{racine dans } F_s\} + 1$

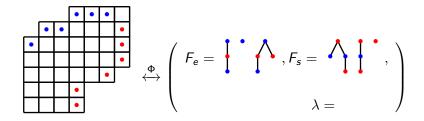


Contraintes:

 λ : La coupe

 F_e : La forêt des pas Est F_s : La forêt des pas Sud

 λ commence par e et fini par s $\#\{e \in \lambda\} = \#\{\text{racine dans } F_e\} + 1$ $\#\{s \in \lambda\} = \#\{\text{racine dans } F_s\} + 1$

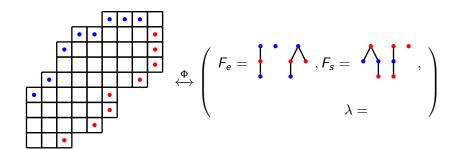


Contraintes:

 λ : La coupe

 F_e : La forêt des pas Est F_s : La forêt des pas Sud

 λ commence par e et fini par s $\#\{e \in \lambda\} = \#\{\text{racine dans } F_e\} + 1$ $\#\{s \in \lambda\} = \#\{\text{racine dans } F_s\} + 1$

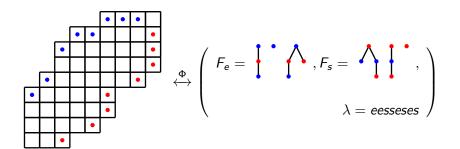


Contraintes:

 λ : La coupe

 F_e : La forêt des pas Est F_s : La forêt des pas Sud

 λ commence par e et fini par s $\#\{e \in \lambda\} = \#\{\text{racine dans } F_e\} + 1$ $\#\{s \in \lambda\} = \#\{\text{racine dans } F_s\} + 1$

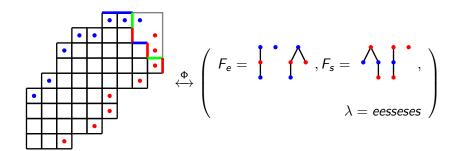


Contraintes:

 λ : La coupe

 F_e : La forêt des pas Est F_s : La forêt des pas Sud

 λ commence par e et fini par s $\#\{e \in \lambda\} = \#\{\text{racine dans } F_e\} + 1$ $\#\{s \in \lambda\} = \#\{\text{racine dans } F_s\} + 1$



Contraintes:

 λ : La coupe

 F_e : La forêt des pas Est F_s : La forêt des pas Sud

 λ commence par e et fini par s $\#\{e \in \lambda\} = \#\{\text{racine dans } F_e\} + 1$ $\#\{s \in \lambda\} = \#\{\text{racine dans } F_s\} + 1$

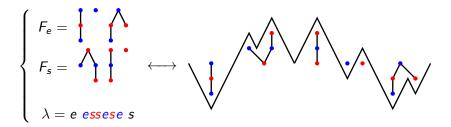
Bijection entre les polyominos dirigés et les chemins de Dyck bilatères

$$\begin{cases}
F_e = \\
F_s = \\
\lambda = e \text{ essese } s
\end{cases} \longleftrightarrow$$

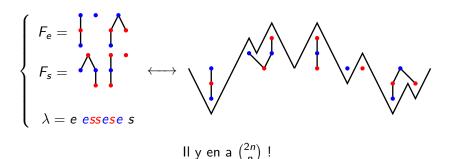
Bijection entre les polyominos dirigés et les chemins de Dyck bilatères

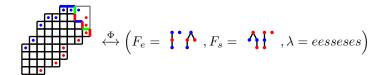
$$\begin{cases} F_e = \\ F_s = \\ \lambda = e \text{ essese } s \end{cases} \longleftrightarrow$$

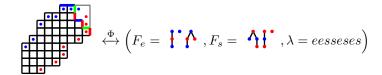
Bijection entre les polyominos dirigés et les chemins de Dyck bilatères



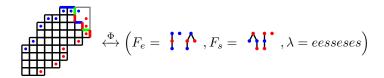
Bijection entre les polyominos dirigés et les chemins de Dyck bilatères



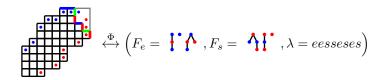




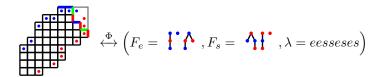
Étape 1: déterminer combinatoirement la coupe λ et les deux forêts F_e et F_s en énumérant les contraintes liants λ , F_e et F_s ;

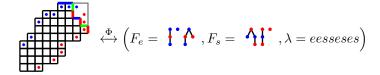


- Étape 1: déterminer combinatoirement la coupe λ et les deux forêts F_e et F_s en énumérant les contraintes liants λ , F_e et F_s ;
- Étape 2: écrire les fonctions génératrices comptant certaines statistiques pour la coupe λ et les arbres des forêts F_e and F_s en respectant les contraintes énumérées à l'étape précédente;

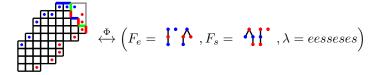


- Étape 1: déterminer combinatoirement la coupe λ et les deux forêts F_e et F_s en énumérant les contraintes liants λ , F_e et F_s ;
- Étape 2: écrire les fonctions génératrices comptant certaines statistiques pour la coupe λ et les arbres des forêts F_e and F_s en respectant les contraintes énumérées à l'étape précédente;
- Étape 3: Composer la série génératrice de la coupe avec celles des forêts pour obtenir la fonction génératrice des polyominos dirigés étudiés.

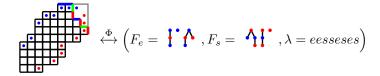




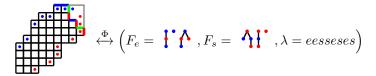
Étape 1: λ commence par e et finie par s;



Étape 1: λ commence par e et finie par s; L'expression régulière de la coupe est $e(e+s)^*s$;

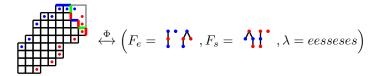


Étape 1: λ commence par e et finie par s; L'expression régulière de la coupe est $e(e+s)^*s$; Le demi-périmètre = le nombre de sommets de l'arbre plus 2.



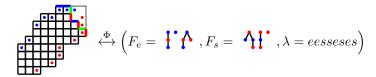
Étape 1: λ commence par e et finie par s; L'expression régulière de la coupe est $e(e+s)^*s$; Le demi-périmètre = le nombre de sommets de l'arbre plus 2. Deux pas (1 est et 1 sud) sont associé avec aucun arbre;

Étape 2: z compte le demi-périmètre;

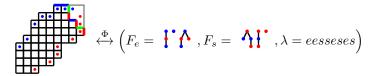


Étape 1: λ commence par e et finie par s; L'expression régulière de la coupe est $e(e+s)^*s$; Le demi-périmètre = le nombre de sommets de l'arbre plus 2. Deux pas (1 est et 1 sud) sont associé avec aucun arbre;

Etape 2: z compte le demi-périmètre; S.G. de la coupe : $\mathcal{G}(e, s, z_e, z_s) = \frac{z_e z_s}{es} \left[\frac{es}{1 - (e + s)} \right]$;



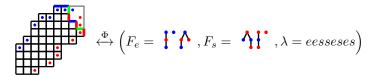
- Étape 1: λ commence par e et finie par s; L'expression régulière de la coupe est $e(e+s)^*s$; Le demi-périmètre = le nombre de sommets de l'arbre plus 2. Deux pas (1 est et 1 sud) sont associé avec aucun arbre;
- Etape 2: z compte le demi-périmètre; S.G. de la coupe : $\mathcal{G}(e,s,z_e,z_s) = \frac{z_e z_s}{es} \left[\frac{es}{1-(e+s)} \right]$; S.G. des arbres : $\mathcal{T} = \frac{1-\sqrt{1-4z}}{2}$;



Étape 1: λ commence par e et finie par s; L'expression régulière de la coupe est $e(e+s)^*s$; Le demi-périmètre = le nombre de sommets de l'arbre plus 2. Deux pas (1 est et 1 sud) sont associé avec aucun arbre;

Etape 2: z compte le demi-périmètre; S.G. de la coupe : $\mathcal{G}(e,s,z_e,z_s) = \frac{z_e z_s}{es} \left[\frac{es}{1-(e+s)}\right]$; S.G. des arbres : $\mathcal{T} = \frac{1-\sqrt{1-4z}}{2}$;

Étape 3: Résultat final: $\mathcal{G}(\mathcal{T}, \mathcal{T}, z, z)$.

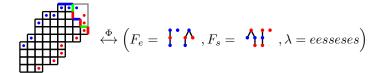


- Étape 1: λ commence par e et finie par s; L'expression régulière de la coupe est $e(e+s)^*s$; Le demi-périmètre = le nombre de sommets de l'arbre plus 2. Deux pas (1 est et 1 sud) sont associé avec aucun arbre;
- Etape 2: z compte le demi-périmètre; S.G. de la coupe : $\mathcal{G}(e,s,z_e,z_s) = \frac{z_e z_s}{es} \left[\frac{es}{1-(e+s)}\right]$; S.G. des arbres : $\mathcal{T} = \frac{1-\sqrt{1-4z}}{2}$;
- Étape 3: Résultat final: $\mathcal{G}(\mathcal{T}, \mathcal{T}, z, z)$.

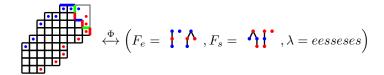
$$\mathcal{G}(\mathcal{T}, \mathcal{T}, z, z) = \frac{z^2}{1 - 2\mathcal{T}} = \frac{z^2}{\sqrt{1 - 4z}}$$

Outline

- Enumération des Polyominos dirigés convexes
- 2 Études de certaines statistiques et certaines familles
 - Taille de la dernière ligne/colonne
 - ullet Largeur et hauteur (Lin, Chang, [1988]) (Bousquet-Mélou igtiis [1992])
 - Nombre de coins
 - Polyominos dirigés convexes symétriques (Emeric Deutsch [2003])
 - Polyominos parallélogrammes (Viennot, Delest [1984])
- 3 Énumération des polyominos dirigés k-convexes



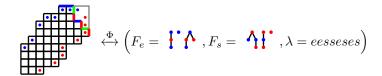
Etape 1: L'expression régulière de la coupe est $xe(xe)^* (1 + s(e+s)^*e) (ys)^* ys;$



Etape 1: L'expression régulière de la coupe est $xe(xe)^* (1 + s(e+s)^*e) (ys)^* ys$;

Étape 2: S.G. de la coupe :

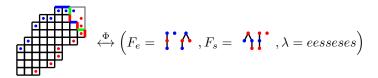
$$\mathcal{G}(e,s,z_e,z_s) = \frac{z_e z_s}{es} \left[\frac{xe}{1-xe} \left(1 + \frac{es}{1-(e+s)} \right) \frac{ys}{1-ys} \right];$$



- Étape 1: L'expression régulière de la coupe est $xe(xe)^* (1 + s(e+s)^*e) (ys)^* ys;$
- Étape 2: S.G. de la coupe :

$$\mathcal{G}(e, s, z_e, z_s) = \frac{z_e z_s}{es} \left[\frac{xe}{1 - xe} \left(1 + \frac{es}{1 - (e + s)} \right) \frac{ys}{1 - ys} \right];$$

S.G. des arbres : $\mathcal{T} = \frac{1 - \sqrt{1 - 4z}}{2}$;



- Étape 1: L'expression régulière de la coupe est $xe(xe)^* (1 + s(e + s)^*e) (ys)^*ys;$
- Étape 2: S.G. de la coupe :

$$\mathcal{G}(e, s, z_e, z_s) = \frac{z_e z_s}{es} \left[\frac{xe}{1 - xe} \left(1 + \frac{es}{1 - (e + s)} \right) \frac{ys}{1 - ys} \right];$$

S.G. des arbres : $\mathcal{T} = \frac{1 - \sqrt{1 - 4z}}{2}$;

Étape 3: Résultat final: $\mathcal{G}(\mathcal{T}, \mathcal{T}, z, z)$.

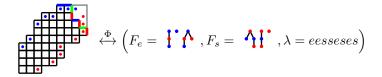


- Étape 1: L'expression régulière de la coupe est $xe(xe)^* (1 + s(e+s)^*e) (ys)^* ys;$
- Étape 2: S.G. de la coupe : $\mathcal{G}(e,s,z_e,z_s) = \frac{z_e z_s}{es} \left[\frac{xe}{1-xe} \left(1 + \frac{es}{1-(e+s)} \right) \frac{ys}{1-ys} \right];$ S.G. des arbres : $\mathcal{T} = \frac{1-\sqrt{1-4z}}{2};$
- Étape 3: Résultat final: $\mathcal{G}(\mathcal{T}, \mathcal{T}, z, z)$.

$$\mathcal{G}(\mathcal{T}, \mathcal{T}, z, z) = xy \cdot \frac{(1 - \mathcal{T})^2}{(1 - x\mathcal{T}) \cdot (1 - y\mathcal{T})} \cdot \frac{z^2}{\sqrt{1 - 4z}}$$

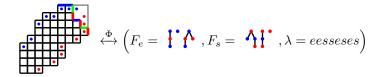


Étape 1: La largeur du polyomino est égal au nombre de sommets à hauteur impaire dans F_e et à hauteur paire dans F_s . (Idem pour la largeur à symétrie près)

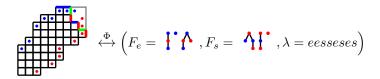


Étape 1: La largeur du polyomino est égal au nombre de sommets à hauteur impaire dans F_e et à hauteur paire dans F_s . (Idem pour la largeur à symétrie près)

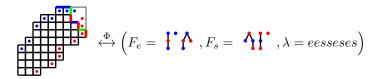
Étape 2: S.G. de la coupe : $\mathcal{G}(e, s, z_e, z_s) = \frac{xz_eyz_s}{es} \left[\frac{es}{1-(e+s)}\right]$;



- Étape 1: La largeur du polyomino est égal au nombre de sommets à hauteur impaire dans F_e et à hauteur paire dans F_s . (Idem pour la largeur à symétrie près)
- Étape 2: S.G. de la coupe : $\mathcal{G}(e,s,z_e,z_s) = \frac{xz_eyz_s}{es} \left[\frac{es}{1-(e+s)}\right]$; S.G. des arbres : $\mathcal{T}_e = \frac{xz}{1-\mathcal{T}_s}$ et $\mathcal{T}_s = \frac{yz}{1-\mathcal{T}_e}$.



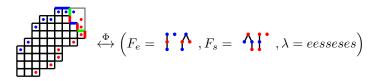
- Étape 1: La largeur du polyomino est égal au nombre de sommets à hauteur impaire dans F_e et à hauteur paire dans F_s . (Idem pour la largeur à symétrie près)
- Étape 2: S.G. de la coupe : $\mathcal{G}(e,s,z_e,z_s) = \frac{xz_eyz_s}{es} \left[\frac{es}{1-(e+s)}\right];$ S.G. des arbres : $\mathcal{T}_e = \frac{xz}{1-\mathcal{T}_s}$ et $\mathcal{T}_s = \frac{yz}{1-\mathcal{T}_e}.$ $\mathcal{T}_e(x,y) = \frac{1+(x-y)-\sqrt{(1+(x-y)z)^2-4xz}}{2}$ et $\mathcal{T}_s(x,y) = \mathcal{T}_e(y,x);$



- Étape 1: La largeur du polyomino est égal au nombre de sommets à hauteur impaire dans F_e et à hauteur paire dans F_s . (Idem pour la largeur à symétrie près)
- Étape 2: S.G. de la coupe : $\mathcal{G}(e,s,z_e,z_s) = \frac{xz_eyz_s}{es} \left[\frac{es}{1-(e+s)}\right];$ S.G. des arbres : $\mathcal{T}_e = \frac{xz}{1-\mathcal{T}_s}$ et $\mathcal{T}_s = \frac{yz}{1-\mathcal{T}_e}.$ $\mathcal{T}_e(x,y) = \frac{1+(x-y)-\sqrt{(1+(x-y)z)^2-4xz}}{2}$ et $\mathcal{T}_s(x,y) = \mathcal{T}_e(y,x);$

Étape 3: Résultat final: $\mathcal{G}(\mathcal{T}_e, \mathcal{T}_s, z, z)$.

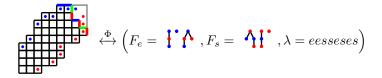
Série génératrice selon la largeur (x) et la hauteur (y)



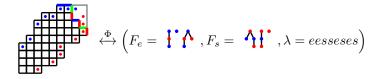
- Étape 1: La largeur du polyomino est égal au nombre de sommets à hauteur impaire dans F_e et à hauteur paire dans F_s . (Idem pour la largeur à symétrie près)
- Étape 2: S.G. de la coupe : $\mathcal{G}(e,s,z_e,z_s) = \frac{xz_eyz_s}{es} \left[\frac{es}{1-(e+s)}\right];$ S.G. des arbres : $\mathcal{T}_e = \frac{xz}{1-\mathcal{T}_s}$ et $\mathcal{T}_s = \frac{yz}{1-\mathcal{T}_e}.$ $\mathcal{T}_e(x,y) = \frac{1+(x-y)-\sqrt{(1+(x-y)z)^2-4xz}}{2}$ et $\mathcal{T}_s(x,y) = \mathcal{T}_e(y,x);$

Étape 3: Résultat final: $\mathcal{G}(\mathcal{T}_e, \mathcal{T}_s, z, z)$.

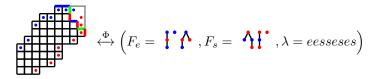
$$\mathcal{G}(\mathcal{T}_e, \mathcal{T}_s, z, z) = \frac{xyz^2}{\sqrt{(1 - (x + y)z)^2 - 4xyz^2}}$$



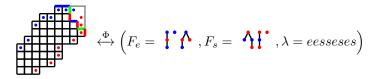
1) Il y a autant de coins NE que de motifs es dans λ . L'expression régulière de la coupe est $(ee^*xs^*s)(ee^*xs^*s)^*$. Nb. de coins NO/SE est égal à 1+nb. de sommets internes.



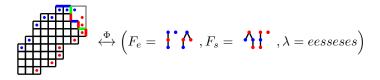
- Il y a autant de coins NE que de motifs es dans λ.
 L'expression régulière de la coupe est (ee*xs*s)(ee*xs*s)*.
 Nb. de coins NO/SE est égal à 1+nb. de sommets internes.
- 2) S.G. de la coupe : $\mathcal{G}(e, s, z_e, z_s) = \frac{z_e Z_s}{es} \left[\frac{xesz}{(1-e)(1-s)} \cdot \frac{1}{1-\frac{xesz}{(1-e)(1-s)}} \right];$



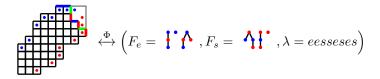
- Il y a autant de coins NE que de motifs es dans λ.
 L'expression régulière de la coupe est (ee*xs*s)(ee*xs*s)*.
 Nb. de coins NO/SE est égal à 1+nb. de sommets internes.
- 2) S.G. de la coupe : $\mathcal{G}(e,s,z_e,z_s) = \frac{z_e z_s}{es} \left[\frac{xesz}{(1-e)(1-s)} \cdot \frac{1}{1-\frac{xesz}{(1-e)(1-s)}} \right];$ S.G. des arbres : $\mathcal{T}_c = z(1+x(\mathcal{T}_c+\mathcal{T}_c^2+\dots)) = (1-x)z+\frac{xz}{1-\mathcal{T}_c}$



- Il y a autant de coins NE que de motifs es dans λ.
 L'expression régulière de la coupe est (ee*xs*s)(ee*xs*s)*.
 Nb. de coins NO/SE est égal à 1+nb. de sommets internes.
- 2) S.G. de la coupe : $\mathcal{G}(e,s,z_e,z_s) = \frac{z_e z_s}{\mathrm{es}} \left[\frac{xesz}{(1-e)(1-s)} \cdot \frac{1}{1-\frac{xesz}{(1-e)(1-s)}} \right];$ S.G. des arbres : $\mathcal{T}_c = z(1+x(\mathcal{T}_c+\mathcal{T}_c^2+\dots)) = (1-x)z+\frac{xz}{1-\mathcal{T}_c}$ $\mathcal{T}_c = \frac{1+(1-x)z-\sqrt{(1+(1-x)z)^2-4z}}{2}$

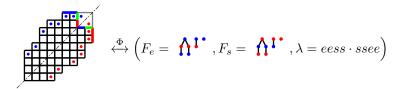


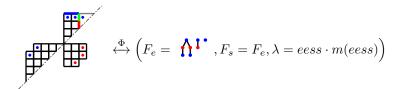
- Il y a autant de coins NE que de motifs es dans λ.
 L'expression régulière de la coupe est (ee*xs*s)(ee*xs*s)*.
 Nb. de coins NO/SE est égal à 1+nb. de sommets internes.
- 2) S.G. de la coupe : $\mathcal{G}(e,s,z_e,z_s) = \frac{z_e z_s}{\mathrm{es}} \left[\frac{xesz}{(1-e)(1-s)} \cdot \frac{1}{1-\frac{xesz}{(1-e)(1-s)}} \right];$ S.G. des arbres : $\mathcal{T}_c = z(1+x(\mathcal{T}_c+\mathcal{T}_c^2+\dots)) = (1-x)z+\frac{xz}{1-\mathcal{T}_c}$ $\mathcal{T}_c = \frac{1+(1-x)z-\sqrt{(1+(1-x)z)^2-4z}}{2}$
- 3) Résultat final: $x^3 \cdot \mathcal{G}(\mathcal{T}_c, \mathcal{T}_c, z, z)$.

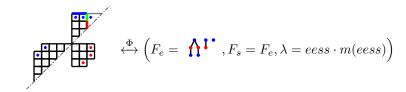


- Il y a autant de coins NE que de motifs es dans λ.
 L'expression régulière de la coupe est (ee*xs*s)(ee*xs*s)*.
 Nb. de coins NO/SE est égal à 1+nb. de sommets internes.
- 2) S.G. de la coupe : $\mathcal{G}(e, s, z_e, z_s) = \frac{z_e z_s}{es} \left[\frac{xesz}{(1-e)(1-s)} \cdot \frac{1}{1-\frac{xesz}{(1-e)(1-s)}} \right];$ S.G. des arbres : $\mathcal{T}_c = z(1+x(\mathcal{T}_c+\mathcal{T}_c^2+\dots)) = (1-x)z+\frac{xz}{1-\mathcal{T}_c}$ $\mathcal{T}_c = \frac{1+(1-x)z-\sqrt{(1+(1-x)z)^2-4z}}{2}$
- 3) Résultat final: $x^3 \cdot \mathcal{G}(\mathcal{T}_c, \mathcal{T}_c, z, z)$.

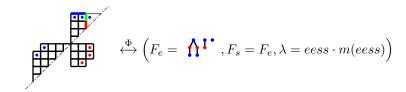
$$\mathcal{G}(\mathcal{T}_c, \mathcal{T}_c, z, z) = \frac{x^4 z^2}{1 - 2\mathcal{T}_c + (1 - x)\mathcal{T}_c^2}$$





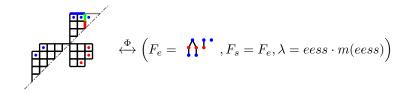


Étape 1: On a $\lambda = u \cdot m(u)$ et $F_e = F_s$, où m est le miroir. Expression régulière de la demi-coupe u: $e(e+s)^*$.



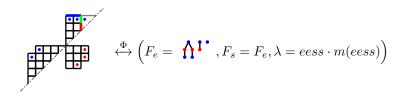
Étape 1: On a $\lambda = u \cdot m(u)$ et $F_e = F_s$, où m est le miroir. Expression régulière de la demi-coupe u: $e(e+s)^*$.

Étape 2: S.G. de la demi-coupe : $\mathcal{G}(e,s,z_e,z_s)=\frac{z_e}{e}\left[\frac{e}{1-(e+s)}\right]$;

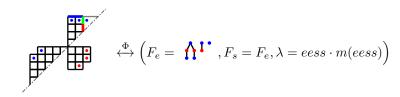


Étape 1: On a $\lambda = u \cdot m(u)$ et $F_e = F_s$, où m est le miroir. Expression régulière de la demi-coupe u: $e(e+s)^*$.

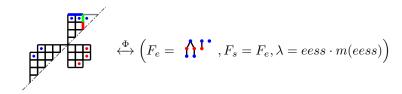
Étape 2: S.G. de la demi-coupe : $\mathcal{G}(e,s,z_e,z_s)=\frac{z_e}{e}\left[\frac{e}{1-(e+s)}\right]$; S.G. des arbres : $\mathcal{T}=\frac{1-\sqrt{1-4z}}{2}$.



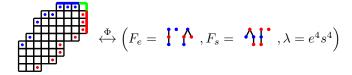
- Étape 1: On a $\lambda = u \cdot m(u)$ et $F_e = F_s$, où m est le miroir. Expression régulière de la demi-coupe u: $e(e+s)^*$.
- Étape 2: S.G. de la demi-coupe : $\mathcal{G}(e,s,z_e,z_s)=\frac{z_e}{e}\left[\frac{e}{1-(e+s)}\right]$; S.G. des arbres : $\mathcal{T}=\frac{1-\sqrt{1-4z}}{2}$.
- Étape 3: On doit compter deux fois chaque sommet.



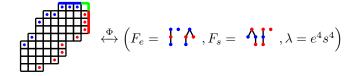
- Étape 1: On a $\lambda = u \cdot m(u)$ et $F_e = F_s$, où m est le miroir. Expression régulière de la demi-coupe u: $e(e+s)^*$.
- Étape 2: S.G. de la demi-coupe : $\mathcal{G}(e,s,z_e,z_s)=\frac{z_e}{e}\left\lceil\frac{e}{1-(e+s)}\right\rceil$; S.G. des arbres : $\mathcal{T} = \frac{1-\sqrt{1-4z}}{2}$.
- Étape 3: On doit compter deux fois chaque sommet. Résultat final: $\mathcal{G}(\mathcal{T}(z^2), z^2)$.



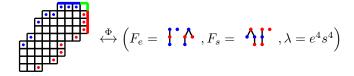
- Étape 1: On a $\lambda = u \cdot m(u)$ et $F_e = F_s$, où m est le miroir. Expression régulière de la demi-coupe u: $e(e+s)^*$.
- Étape 2: S.G. de la demi-coupe : $\mathcal{G}(e,s,z_e,z_s)=\frac{z_e}{e}\left[\frac{e}{1-(e+s)}\right]$; S.G. des arbres : $\mathcal{T}=\frac{1-\sqrt{1-4z}}{2}$.
- Étape 3: On doit compter deux fois chaque sommet. Résultat final: $\mathcal{G}(\mathcal{T}(z^2), z^2)$. $\mathcal{G}(\mathcal{T}(z^2), z^2) = \frac{z^2}{\sqrt{1-4z^2}}$



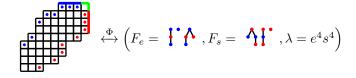
Étape 1: Expression régulière de la coupe : ee^*s^*s .



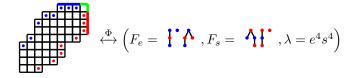
- Étape 1: Expression régulière de la coupe : ee^*s^*s .
- Étape 2: S.G. de la coupe : $\mathcal{G}(e, s, z_e, z_s) = \frac{z_e z_s}{es} \left[\frac{es}{(1-e)(1-s)} \right]$;



- Étape 1: Expression régulière de la coupe : ee^*s^*s .
- Étape 2: S.G. de la coupe : $\mathcal{G}(e,s,z_e,z_s) = \frac{z_e z_s}{es} \left[\frac{es}{(1-e)(1-s)} \right]$; S.G. des arbres : $\mathcal{T} = \frac{1-\sqrt{1-4z}}{2}$.



- Étape 1: Expression régulière de la coupe : ee^*s^*s .
- Étape 2: S.G. de la coupe : $\mathcal{G}(e,s,z_e,z_s)=\frac{z_ez_s}{es}\left[\frac{es}{(1-e)(1-s)}\right]$; S.G. des arbres : $\mathcal{T}=\frac{1-\sqrt{1-4z}}{2}$.
- Étape 3: Résultat final: $\mathcal{G}(\mathcal{T}, \mathcal{T}, z, z)$.



- Étape 1: Expression régulière de la coupe : ee^*s^*s .
- Étape 2: S.G. de la coupe : $\mathcal{G}(e, s, z_e, z_s) = \frac{z_e z_s}{es} \left[\frac{es}{(1-e)(1-s)} \right]$; S.G. des arbres : $\mathcal{T} = \frac{1-\sqrt{1-4z}}{2}$.
- Étape 3: Résultat final: $\mathcal{G}(\mathcal{T}, \mathcal{T}, z, z)$.

$$\mathcal{G}(\mathcal{T},\mathcal{T},z,z) = rac{z^2}{(1-\mathcal{T})^2}$$

Outline

- 1 Enumération des Polyominos dirigés convexes
- Études de certaines statistiques et certaines familles
- 3 Énumération des polyominos dirigés k-convexes
 - Définition
 - la k-convexité d'un polyomino parallélogramme
 - k-polyominos parallélogrammes (Battaglino, Fedou, Rinaldi, Socci [2013])
 - Énumération des polyominos dirigés k-convexes

Outline

- Enumération des Polyominos dirigés convexes
 - Bijection principale
 - Bijection avec les chemins de Dyck bilatères
 - Méthode générale pour calculer les séries génératices
 - Exemple de calcul pour le demi-périmètre
- Études de certaines statistiques et certaines familles
 - Taille de la dernière ligne/colonne
 - ullet Largeur et hauteur (Lin, Chang, [1988]) (Bousquet-Mélou igtriangle [1992])
 - Nombre de coins
 - Polyominos dirigés convexes symétriques (Emeric Deutsch [2003])
 - Polyominos parallélogrammes (Viennot, Delest [1984])
- 3 Énumération des polyominos dirigés k-convexes
 - Définition
 - la k-convexité d'un polyomino parallélogramme
 - k-polyominos parallélogrammes (Battaglino, Fedou, Rinaldi, Socci [2013])
 - Énumération des polyominos dirigés k-convexes

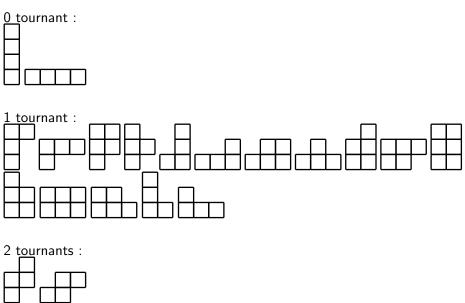
La k-convexité

Un polyomino est dit k-convexe si toute paire de cellules peuvent être connectées par un chemin avec seulement 2 types de pas et au plus k changements de direction.



Exemple de polyomino 2-convexe

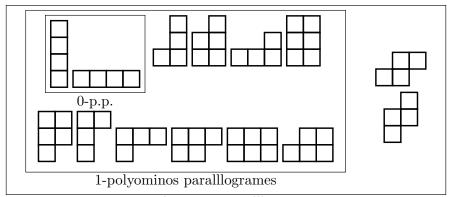
Tout les polyominos dirigés 2-convexes de taille 4



Les k-polyominos parallélogrammes

Un *k*-polyomino parallélogramme est un polyomino parallélogramme *k*-convexes.

Tous les 2-polyominos parallélogrammes de taille 4 :

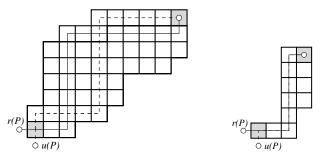


2-polyominos paralllogrames

Outline

- Enumération des Polyominos dirigés convexes
 - Bijection principale
 - Bijection avec les chemins de Dyck bilatères
 - Méthode générale pour calculer les séries génératices
 - Exemple de calcul pour le demi-périmètre
- Études de certaines statistiques et certaines familles
 - Taille de la dernière ligne/colonne
 - ullet Largeur et hauteur (Lin, Chang, [1988]) (Bousquet-Mélou igotimes [1992])
 - Nombre de coins
 - Polyominos dirigés convexes symétriques (Emeric Deutsch [2003])
 - Polyominos parallélogrammes (Viennot, Delest [1984])
- 3 Énumération des polyominos dirigés k-convexes
 - Définition
 - la k-convexité d'un polyomino parallélogramme
 - k-polyominos parallélogrammes (Battaglino, Fedou, Rinaldi, Socci [2013])
 - Énumération des polyominos dirigés *k*-convexes

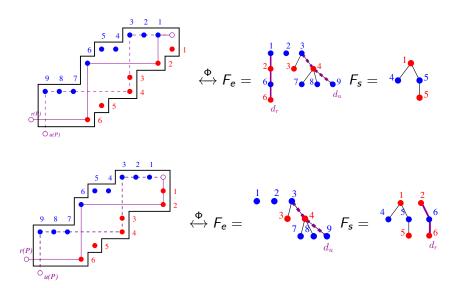
Les cellules les plus difficiles à connecter et les chemins rebondissants



Les deux chemins rebondissants r(P) et u(P).

Proposition

Soit P un polyomino parallélogramme. Le degré de convexité de P est égal au plus petit nombre de tournants entre les deux chemins rebondissants.



 d_r et d_u sont les images de r(P) et u(P) par Φ .

Proposition

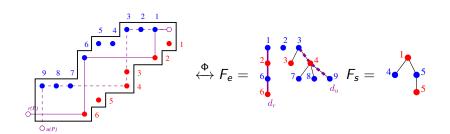
Soit P un polyomino parallélogramme et $\Phi(P)=(F_e,F_s,\lambda)$, alors on a :

- i) $h(T_1) = h(T_2) \Leftrightarrow d_r$ et $d_u \in différentes$ forêts $\Leftrightarrow l(d_r) = l(d_u)$;
- ii) $h(T_1) > h(T_2) \Leftrightarrow d_r \text{ et } d_u \in T_1 \Leftrightarrow |I(d_r) I(d_u)| = 1 \text{ et } d_r, d_u \in T_1;$
- $\text{iii)} \ \ \textit{h}(\textit{T}_2) > \textit{h}(\textit{T}_1) \Leftrightarrow \textit{d}_r \ \text{et} \ \textit{d}_u \in \textit{T}_2 \Leftrightarrow |\textit{I}(\textit{d}_r) \textit{I}(\textit{d}_u)| = 1 \ \text{et} \ \textit{d}_r, \textit{d}_u \in \textit{T}_2.$

Proposition

Soit P un polyomino parallélogramme et $\Phi(P)=(F_e,F_s,\lambda)$, alors on a :

- i) $h(T_1) = h(T_2) \Leftrightarrow d_r$ et $d_u \in différentes$ forêts $\Leftrightarrow l(d_r) = l(d_u)$;
- ii) $h(T_1) > h(T_2) \Leftrightarrow d_r \text{ et } d_u \in T_1 \Leftrightarrow |I(d_r) I(d_u)| = 1 \text{ et } d_r, d_u \in T_1;$
- iii) $h(T_2) > h(T_1) \Leftrightarrow d_r \text{ et } d_u \in T_2 \Leftrightarrow |I(d_r) I(d_u)| = 1 \text{ et } d_r, d_u \in T_2.$



Proposition

Soit P un polyomino parallélogramme et $\Phi(P)=(F_e,F_s,\lambda)$, alors on a :

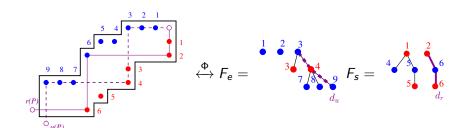
- i) $h(T_1) = h(T_2) \Leftrightarrow d_r$ et $d_u \in différentes$ forêts $\Leftrightarrow I(d_r) = I(d_u)$;
- $\text{ii)} \ \ \textit{h}(\textit{T}_1) > \textit{h}(\textit{T}_2) \Leftrightarrow \textit{d}_r \ \text{et} \ \textit{d}_u \in \textit{T}_1 \Leftrightarrow |\textit{I}(\textit{d}_r) \textit{I}(\textit{d}_u)| = 1 \ \text{et} \ \textit{d}_r, \textit{d}_u \in \textit{T}_1;$
- $\text{iii)} \ \ \textit{h}(\textit{T}_2) > \textit{h}(\textit{T}_1) \Leftrightarrow \textit{d}_r \ \text{et} \ \textit{d}_u \in \textit{T}_2 \Leftrightarrow |\textit{I}(\textit{d}_r) \textit{I}(\textit{d}_u)| = 1 \ \text{et} \ \textit{d}_r, \textit{d}_u \in \textit{T}_2.$

Un Autre exemple!

Proposition

Soit P un polyomino parallélogramme et $\Phi(P)=(F_e,F_s,\lambda)$, alors on a :

- i) $h(T_1) = h(T_2) \Leftrightarrow d_r$ et $d_u \in différentes$ forêts $\Leftrightarrow I(d_r) = I(d_u)$;
- ii) $h(T_1) > h(T_2) \Leftrightarrow d_r \text{ et } d_u \in T_1 \Leftrightarrow |I(d_r) I(d_u)| = 1 \text{ et } d_r, d_u \in T_1;$
- iii) $h(T_2) > h(T_1) \Leftrightarrow d_r \text{ et } d_u \in T_2 \Leftrightarrow |I(d_r) I(d_u)| = 1 \text{ et } d_r, d_u \in T_2.$



Degré de convexité d'un polyomino parallélogramme

Proposition

Soit P un polyomino parallélogramme et $\Phi(P)=(F_e,F_s,\lambda)$. Le degré de convexité de P est égale à

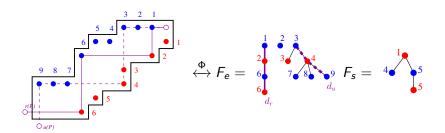
$$max(h(F_e), h(F_s)) - \begin{cases} 0 & si \ h(F_e) = h(F_s); \\ 1 & sinon. \end{cases}$$

Degré de convexité d'un polyomino parallélogramme

Proposition

Soit P un polyomino parallélogramme et $\Phi(P)=(F_e,F_s,\lambda)$. Le degré de convexité de P est égale à

$$max(h(F_e), h(F_s)) - \begin{cases} 0 & si \ h(F_e) = h(F_s); \\ 1 & sinon. \end{cases}$$



Outline

- 1 Enumération des Polyominos dirigés convexes
 - Bijection principale
 - Bijection avec les chemins de Dyck bilatères
 - Méthode générale pour calculer les séries génératices
 - Exemple de calcul pour le demi-périmètre
- Études de certaines statistiques et certaines familles
 - Taille de la dernière ligne/colonne
 - ullet Largeur et hauteur (Lin, Chang, [1988]) (Bousquet-Mélou igtriangle [1992])
 - Nombre de coins
 - Polyominos dirigés convexes symétriques (Emeric Deutsch [2003])
 - Polyominos parallélogrammes (Viennot, Delest [1984])
- 3 Énumération des polyominos dirigés k-convexes
 - Définition
 - la k-convexité d'un polyomino parallélogramme
 - k-polyominos parallélogrammes (Battaglino, Fedou, Rinaldi, Socci [2013])
 - Enumération des polyominos dirigés k-convexes

Série génératrice des arbres de hauteur k

[Bruijn, Knuth, Rice, 1972]

Si on note par $t_{n,\leq k}$ le nombre d'arbres de taille n et de hauteur bornée par k. Alors la série génératrice des arbres binaires de hauteur bornée par k vaut :

$$\mathcal{T}_{\leq k} = \sum_{0 \leq n} t_{n, \leq k} z^n = \frac{z.F_k}{F_{k+1}}$$

où F_k est le polynôme de Fibonacci :

$$F_0 = 0$$
, $F_1 = 1$ et $F_k = F_{k-1} - zF_{k-2}$.

Série génératrice des arbres de hauteur k

[Bruijn, Knuth, Rice, 1972]

Si on note par $t_{n,\leq k}$ le nombre d'arbres de taille n et de hauteur bornée par k. Alors la série génératrice des arbres binaires de hauteur bornée par k vaut :

$$\mathcal{T}_{\leq k} = \sum_{0 \leq n} t_{n, \leq k} z^n = \frac{z.F_k}{F_{k+1}}$$

où F_k est le polynôme de Fibonacci :

$$F_0 = 0,$$
 $F_1 = 1$ et $F_k = F_{k-1} - zF_{k-2}.$

Si on note par $t_{n,=k}$ le nombre d'arbres de taille n et de hauteur égale à k. Alors la série génératrice des arbres binaires de hauteur égale à k vaut :

$$\mathcal{T}_{=k} = \sum_{0 \le n} t_{n,=k} z^n = \mathcal{T}_{\le k} - \mathcal{T}_{\le k-1}.$$

Série génératrice des k-polyominos parallélogrammes

Proposition (Battaglino, Fedou, Rinaldi, Socci, 2013)

La fonction génératrice des k-polyominos parallélogrammes est

$$\mathcal{P}_{\leq k} = z^2 \mathcal{F}_{\leq k+1}^2 - z^2 \mathcal{F}_{=k+1}^2$$

où $\mathcal{F}_{\leq k}$ est la série génératrice des forêt de hauteur bornée par k.

Série génératrice des k-polyominos parallélogrammes

Proposition (Battaglino, Fedou, Rinaldi, Socci, 2013)

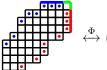
La fonction génératrice des k-polyominos parallélogrammes est

$$\mathcal{P}_{\leq k} = z^2 \mathcal{F}_{\leq k+1}^2 - z^2 \mathcal{F}_{=k+1}^2$$

où $\mathcal{F}_{\leq k}$ est la série génératrice des forêt de hauteur bornée par k.

Preuve : Le degré de convexité de P est égal à

$$max(h(F_e), h(F_s)) - \begin{cases} 0 & \text{si } h(F_e) = h(F_s); \\ 1 & \text{sinon.} \end{cases}$$



$$\stackrel{\Phi}{\longleftrightarrow} \left(F_e = \begin{array}{c} \bullet \\ \bullet \end{array}, F_s = \begin{array}{c} \bullet \\ \bullet \end{array}, \lambda = e^4 s^4 \right)$$

Série génératrice des k-polyominos parallélogrammes

Proposition (Battaglino, Fedou, Rinaldi, Socci, 2013)

La fonction génératrice des k-polyominos parallélogrammes est

$$\mathcal{P}_{\leq k} = \mathcal{T}^2_{\leq k+2} - \mathcal{T}^2_{=k+2}$$

Preuve : Le degré de convexité de P est égal à

$$max(h(F_e), h(F_s)) - \begin{cases} 0 & \text{si } h(F_e) = h(F_s); \\ 1 & \text{sinon.} \end{cases}$$



$$\stackrel{\Xi}{\longleftrightarrow} \Big(T_e = \bigcap , T_s = \bigcap$$

Outline

- Enumération des Polyominos dirigés convexes
 - Bijection principale
 - Bijection avec les chemins de Dyck bilatères
 - Méthode générale pour calculer les séries génératices
 - Exemple de calcul pour le demi-périmètre
- Études de certaines statistiques et certaines familles
 - Taille de la dernière ligne/colonne
 - ullet Largeur et hauteur (Lin, Chang, [1988]) (Bousquet-Mélou igtriangle [1992])
 - Nombre de coins
 - Polyominos dirigés convexes symétriques (Emeric Deutsch [2003])
 - Polyominos parallélogrammes (Viennot, Delest [1984])
- 3 Énumération des polyominos dirigés k-convexes
 - Définition
 - la k-convexité d'un polyomino parallélogramme
 - k-polyominos parallélogrammes (Battaglino, Fedou, Rinaldi, Socci [2013])
 - Énumération des polyominos dirigés k-convexes

Énumérer les polyominos dirigés *k*-convexes : Plan de bataille

1) On montre une relation entre l'ensemble des polyominos dirigés k-convexes $\mathbb{D}_{\leq k}$ et deux familles de polyominos dirigés convexes $\mathbb{D}_{\leq k+1}^-$ et $\mathbb{FD}_{=k+1}$.

$$\mathbb{D}_{\leq k+1}^- = \mathbb{D}_{\leq k} \sqcup \mathbb{F} \mathbb{D}_{=k+1}.$$

- 2) On étudie la k-convexité des polyominos dirigés pour caractériser $\mathbb{FD}_{=k+1}$.
- 3) On calcule les séries génératrices $\mathcal{D}_{\leq k+1}^-$ de $\mathbb{D}_{\leq k+1}^-$ et $\mathcal{F}\mathcal{D}_{=k+1}$ de $\mathbb{F}\mathbb{D}_{=k+1}$ avec la méthode générale.
- 4) On calcule la série génératrice des polyominos dirigés k-convexes:

$$\mathcal{D}_{\leq k} = \mathcal{D}_{\leq k+1}^- - \mathcal{F}\mathcal{D}_{=k+1}$$

La famille $\mathbb{D}^-_{\leq k}$

Soit $\mathbb{D}_{\leq k}^-$ la famille de polyominos parallélogrammes obtenue par image par Φ^{-1} de triplés obtenus en imposant la seule contrainte que F_e et F_s sont des forêts de hauteurs bornées par k.

$$\mathbb{D}^-_{\leq k} \subset \mathbb{D}_{\leq k} \subset \mathbb{D}^-_{\leq k+1}$$

Que vaut
$$\mathbb{D}^-_{\leq k+1} \setminus \mathbb{D}_{\leq k}$$
 ?

Étude de
$$\mathbb{D}^-_{\leq k+1}$$
.

Soit
$$D \in \mathbb{D}^-_{\leq k+1}$$
.

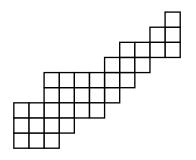
Pour que D soit de degré k+1, il faut que les hauteurs de F_e et F_s soient égales toutes deux à k+1. Dans ce cas, D est plat.

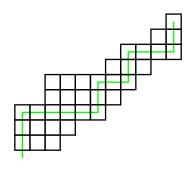
Soit $\mathbb{FD}_{=k+1}$ l'ensemble des polyominos dirigés plats de degré exactement égal à k+1, alors on a:

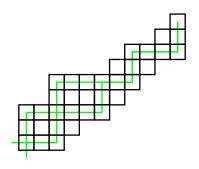
Proposition

$$\mathbb{D}_{\leq k+1}^- = \mathbb{D}_{\leq k} \sqcup \mathbb{F} \mathbb{D}_{=k+1}$$

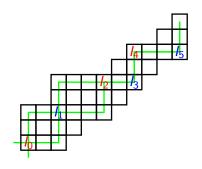




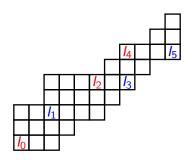




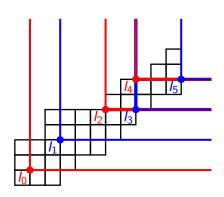
Calcul des degrés dans les polyominos dirigés convexes Soit $I_h = (i_h, j_h)$.



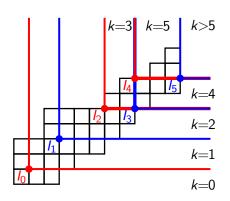
Calcul des degrés dans les polyominos dirigés convexes Soit $I_h = (i_h, j_h)$.



Calcul des degrés dans les polyominos dirigés convexes Soit $I_h = (i_h, j_h)$.



Calcul des degrés dans les polyominos dirigés convexes Soit $I_h = (i_h, j_h)$.

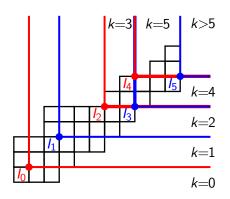


Soit $I_h = (i_h, j_h)$.

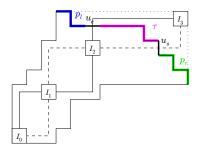
Une cellule (i,j) est de degré k ssi. une des conditions suivantes est vérifiée:

- 1) $i_{k-1} < i \le i_k$ et $j_{k-1} < j$;
- 2) $j_{k-1} < j \le j_k$ et $i_k < i$.

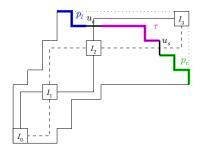
Les cellules (i,j) telles que $i_k < i$ et $j_k < j$ ont un degré plus grand que k.



Soit D un polyomino dirigé plat de degré k+1.



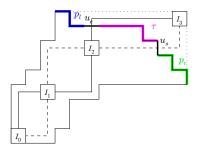
Soit D un polyomino dirigé plat de degré k + 1.



La coupe s'écrit sous la forme $P_l \cdot u_e \cdot \tau \cdot u_s \cdot p_s$ où

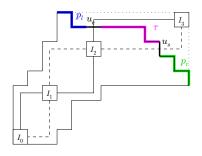
ullet les chemins rebondissants passent par le pas Est $u_{
m e}$ et le pas Sud $u_{
m s}$;

Soit D un polyomino dirigé plat de degré k + 1.



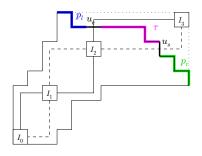
- les chemins rebondissants passent par le pas Est u_e et le pas Sud u_s ;
- si p_l n'est pas vide alors il commence par un pas Est;

Soit D un polyomino dirigé plat de degré k + 1.



- les chemins rebondissants passent par le pas Est u_e et le pas Sud u_s ;
- $p_l \in 1 + e(e + s)^*$;

Soit D un polyomino dirigé plat de degré k + 1.

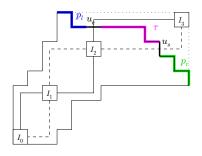


La coupe s'écrit sous la forme $P_l \cdot u_e \cdot \tau \cdot u_s \cdot p_s$ où

- ullet les chemins rebondissants passent par le pas Est u_e et le pas Sud u_s ;
- $p_I \in 1 + e(e + s)^*$;
- si p_r n'est pas vide, il finit par un pas Sud;

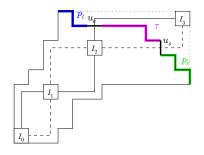
0

Soit D un polyomino dirigé plat de degré k + 1.



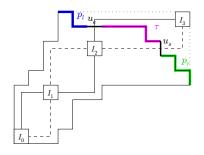
- ullet les chemins rebondissants passent par le pas Est u_e et le pas Sud u_s ;
- $p_l \in 1 + e(e + s)^*$;
- $p_r \in 1 + (e + s)^* s$;
- •

Soit D un polyomino dirigé plat de degré k+1.



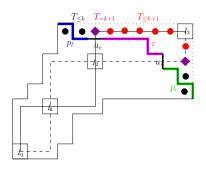
- les chemins rebondissants passent par le pas Est u_e et le pas Sud u_s ;
- $p_l \in 1 + e(e + s)^*$;
- $p_r \in 1 + (e + s)^*s$;
- τ est un chemin ayant e.s pour sous-mot;

Soit D un polyomino dirigé plat de degré k + 1.



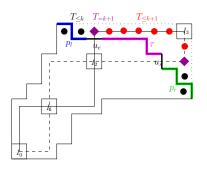
- les chemins rebondissants passent par le pas Est u_e et le pas Sud u_s ;
- $p_l \in 1 + e(e + s)^*$;
- $p_r \in 1 + (e + s)^*s$;
- $\bullet \ au \in e^*e(e+s)^*ss^*.$

Soit D un polyomino dirigé plat de degré k + 1.



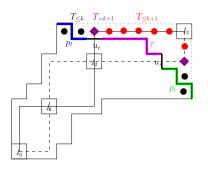
- les chemins rebondissants passent par le pas Est u_e et le pas Sud u_s ;
- $p_l \in 1 + e(e + s)^*$;
- $p_r \in 1 + (e + s)^*s$;
- $\tau \in e^*e(e+s)^*ss^*$.

Soit D un polyomino dirigé plat de degré k + 1.



- u_e et u_s sont associés à des arbres de hauteur k+1;
- $p_l \in 1 + e(e + s)^*$;
- $p_r \in 1 + (e + s)^* s$;
- $\bullet \ \tau \in e^*e(e+s)^*ss^*.$

Soit D un polyomino dirigé plat de degré k + 1.



La coupe s'écrit sous la forme $P_l \cdot u_e \cdot \tau \cdot u_s \cdot p_s$ où

- u_e et u_s sont associés à des arbres de hauteur k+1;
- $p_l \in 1 + e_1(e_1 + s_2)^*$;

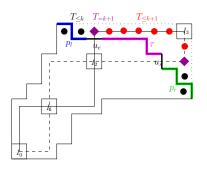
 e_1 , s_1 : hauteur $\leq k$

• $p_r \in 1 + (e + s)^* s$;

 e_2 , s_2 : hauteur $\leq k+1$

• $\tau \in e^*e(e+s)^*ss^*$.

Soit D un polyomino dirigé plat de degré k + 1.



La coupe s'écrit sous la forme $P_l \cdot u_e \cdot \tau \cdot u_s \cdot p_s$ où

- u_e et u_s sont associés à des arbres de hauteur k+1;
- $p_l \in 1 + e_1(e_1 + s_2)^*$;

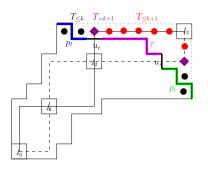
 e_1 , s_1 : hauteur $\leq k$

• $p_r \in 1 + (e_2 + s_1)^* s_1$;

 e_2 , s_2 : hauteur $\leq k+1$

• $\tau \in e^*e(e + s)^*ss^*$.

Soit D un polyomino dirigé plat de degré k + 1.



La coupe s'écrit sous la forme $P_l \cdot u_e \cdot \tau \cdot u_s \cdot p_s$ où

- u_e et u_s sont associés à des arbres de hauteur k+1;
- $p_I \in 1 + e_1(e_1 + s_2)^*$;

 e_1 , s_1 : hauteur $\leq k$

• $p_r \in 1 + (e_2 + s_1)^* s_1$;

 e_2 , s_2 : hauteur $\leq k+1$

• $\tau \in e_2^* e_2 (e_2 + s_2)^* s_2 s_2^*$.

$$p_l \in 1 + e_1(e_1 + s_2)^*$$
 $p_r \in 1 + (e_2 + s_1)^* s_1$
$$\tau \in e_2^* e_2(e_2 + s_2)^* s_2 s_2^*$$

1) La coupe s'écrit sous la forme $P_l \cdot u_e \cdot \tau \cdot u_s \cdot p_s$ où

$$p_l \in 1 + e_1(e_1 + s_2)^*$$
 $p_r \in 1 + (e_2 + s_1)^* s_1$
$$\tau \in e_2^* e_2(e_2 + s_2)^* s_2 s_2^*$$

2) La s.g. $G(e_1, s_1, e_2, s_2, u_e, u_s, z_e, z_s)$ de la coupe $p_I.u_e.\tau.u_s.p_r$ est

$$\left(1 + \frac{e_1}{1 - e_1 - s_2}\right) u_e \frac{e_2.s_2}{(1 - e_2)(1 - e_2 - s_2)(1 - s_2)} u_s \left(1 + \frac{s_1}{1 - s_1 - e_2}\right).$$

1) La coupe s'écrit sous la forme $P_l \cdot u_e \cdot \tau \cdot u_s \cdot p_s$ où

$$p_l \in 1 + e_1(e_1 + s_2)^*$$
 $p_r \in 1 + (e_2 + s_1)^* s_1$
$$\tau \in e_2^* e_2(e_2 + s_2)^* s_2 s_2^*$$

2) La s.g. $G(e_1, s_1, e_2, s_2, u_e, u_s, z_e, z_s)$ de la coupe $p_I.u_e.\tau.u_s.p_r$ est

$$\left(1+\frac{e_1}{1-e_1-s_2}\right)u_e\frac{e_2.s_2}{(1-e_2)(1-e_2-s_2)(1-s_2)}u_s\left(1+\frac{s_1}{1-s_1-e_2}\right).$$

$$s_1$$
 et $e_1 \longrightarrow \mathcal{T}_{\leq k}$, s_2 et $e_2 \longrightarrow \mathcal{T}_{\leq k+1}$, u_e et $u_s \longrightarrow \mathcal{T}_{=k+1}$

1) La coupe s'écrit sous la forme $P_l \cdot u_e \cdot \tau \cdot u_s \cdot p_s$ où

$$p_l \in 1 + e_1(e_1 + s_2)^*$$
 $p_r \in 1 + (e_2 + s_1)^* s_1$
$$\tau \in e_2^* e_2(e_2 + s_2)^* s_2 s_2^*$$

2) La s.g. $G(e_1, s_1, e_2, s_2, u_e, u_s, z_e, z_s)$ de la coupe $p_I.u_e.\tau.u_s.p_r$ est

$$\left(1 + \frac{e_1}{1 - e_1 - s_2}\right) u_e \frac{e_2 \cdot s_2}{(1 - e_2)(1 - e_2 - s_2)(1 - s_2)} u_s \left(1 + \frac{s_1}{1 - s_1 - e_2}\right).$$

$$s_1 \text{ et } e_1 \longrightarrow \mathcal{T}_{\leq k}, \qquad s_2 \text{ et } e_2 \longrightarrow \mathcal{T}_{\leq k+1}, \qquad u_e \text{ et } u_s \longrightarrow \mathcal{T}_{=k+1}.$$

_ _ _

3) Résultat final: $G(\mathcal{T}_{\leq k}, \mathcal{T}_{\leq k}, \mathcal{T}_{\leq k+1}, \mathcal{T}_{\leq k+1}, \mathcal{T}_{=k+1}, \mathcal{T}_{=k+1}, z, z)$.

Proposition

$$\mathcal{FD}_{=k+1} = z^2 \cdot \left(\frac{z^{k+1}}{F_{2k+3}}\right)^2 \cdot \frac{F_{k+2}}{F_{k+3} - zF_{k+1}}$$

Étape 1: Les forêts sont de hauteur bornée par k.

Étape 1: Les forêts sont de hauteur bornée par k.

Étape 2: S.G. de la coupe : $\mathcal{G}(e, s, z_e, z_s) = \frac{z_e z_s}{es} \left[\frac{es}{1 - (e + s)} \right]$;

Fonction génératrice pour $\mathbb{D}^-_{\leq k}$

Étape 1: Les forêts sont de hauteur bornée par k.

Étape 2: S.G. de la coupe : $\mathcal{G}(e, s, z_e, z_s) = \frac{z_e z_s}{es} \left[\frac{es}{1 - (e + s)} \right]$; S.G. des arbres : $\mathcal{T}_{\leq k} = \frac{z F_k}{F_{k+1}}$;

Fonction génératrice pour $\mathbb{D}^-_{\leq k}$

- Étape 1: Les forêts sont de hauteur bornée par k.
- Étape 2: S.G. de la coupe : $\mathcal{G}(e, s, z_e, z_s) = \frac{z_e z_s}{es} \left[\frac{es}{1 (e + s)} \right]$; S.G. des arbres : $\mathcal{T}_{\leq k} = \frac{z F_k}{F_{k+1}}$;
- Étape 3: Résultat final: $\mathcal{G}(\mathcal{T}_{\leq k}, \mathcal{T}_{\leq k}, z, z)$.

Proposition

$$\mathcal{D}_{\leq k}^- = z^2 \cdot \frac{F_{k+1}}{F_{k+2} - z.F_k}$$

Fonction génératrice des polyominos dirigés k-convexes

$$\mathcal{D}_{\leq k} = \mathcal{D}_{\leq k+1}^- - \mathcal{F}\mathcal{D}_{=k+1}$$

Proposition

La fonction génératrice des polyominos dirigés k-convexes pour $k \geq 1$ vaut

$$\mathcal{D}_{\leq k} = z^2 \cdot \left(\frac{F_{k+2}}{F_{2k+3}}\right)^2 \cdot F_{2k+2}$$

Perspectives

- Algorithme de génération aléatoire de polyominos dirigés convexes
- Analyse en moyenne des différentes statistiques pour le polyominos dirigés convexes
- Étude des polyominos convexes (notamment les polyominos k-convexe)
- Utilisation des outils pour les tableaux boisés et le PASEP