Arbres, laminations et factorisations aléatoires

Paul Thévenin

Visio-conférence

22 juin 2020



Arbres, laminations et factorisations aléatoires

х

1



Convergence d'objets aléatoires

Ensemble X⁽ⁿ⁾ d'objets "discrets" de "taille" n donnée. A quoi ressemble un élément typique X_n pris au hasard dans cet ensemble X⁽ⁿ⁾, pour n grand ?



Convergence d'objets aléatoires

- Ensemble X⁽ⁿ⁾ d'objets "discrets" de "taille" n donnée. A quoi ressemble un élément typique X_n pris au hasard dans cet ensemble X⁽ⁿ⁾, pour n grand ?
- Idée : faire converger X_n en un certain sens.

$$a_n \cdot X_n \longrightarrow X_\infty$$



Convergence d'objets aléatoires

- Ensemble X⁽ⁿ⁾ d'objets "discrets" de "taille" n donnée. A quoi ressemble un élément typique X_n pris au hasard dans cet ensemble X⁽ⁿ⁾, pour n grand ?
- Idée : faire converger X_n en un certain sens.

$$a_n \cdot X_n \longrightarrow X_\infty$$

Propriétés de l'objet limite X_∞ ⇒ Propriétés de l'objet discret X_n pour n grand.



Convergence d'objets aléatoires

- Ensemble X⁽ⁿ⁾ d'objets "discrets" de "taille" n donnée. A quoi ressemble un élément typique X_n pris au hasard dans cet ensemble X⁽ⁿ⁾, pour n grand ?
- Idée : faire converger X_n en un certain sens.

$$a_n \cdot X_n \longrightarrow X_\infty$$

- Propriétés de l'objet limite X_∞ ⇒ Propriétés de l'objet discret X_n pour n grand.
- Universalité : si une autre suite d'objets vérifie $Y_n \to X_\infty$, alors Y_n "ressemble" à X_n pour de grandes valeurs de *n*.



I - Arbres aléatoires

II - Laminations du disque et processus de fragmentation

III - Application aux factorisations minimales

Plan



х

1







Arbres



- Arbre : graphe connexe sans cycle.
- Les arbres seront toujours *plans* et *enracinés*.



Arbres



- Arbre : graphe connexe sans cycle.
- Les arbres seront toujours *plans* et *enracinés*.
- On peut voir un arbre comme un espace métrique, en le munissant de sa distance de graphe (toutes les arêtes ont longueur 1).



Arbres



- Arbre : graphe connexe sans cycle.
- Les arbres seront toujours *plans* et *enracinés*.
- On peut voir un arbre comme un espace métrique, en le munissant de sa distance de graphe (toutes les arêtes ont longueur 1).
- Soit T_n l'ensemble des arbres à n sommets. A quoi "ressemble" un élément de T_n choisi au hasard ?



Théorème [Aldous '91 '93, Le Gall '05]

Soit T_n un arbre à *n* sommets choisi uniformément au hasard. Il existe un espace métrique aléatoire compact T_2 tel que, en loi :

$$\frac{T_n}{\sqrt{2n}} \xrightarrow[n \to \infty]{} \mathcal{T}_2,$$

pour la distance de Gromov-Hausdorff.



Théorème [Aldous '91 '93, Le Gall '05]

Soit T_n un arbre à *n* sommets choisi uniformément au hasard. Il existe un espace métrique aléatoire compact T_2 tel que, en loi :

$$\frac{T_n}{\sqrt{2n}} \xrightarrow[n \to \infty]{} \mathcal{T}_2,$$

pour la distance de Gromov-Hausdorff.

• T_2 : arbre Brownien d'Aldous.

Y.Y.



Arbres de Galton-Watson

Modèle d'arbre aléatoire "naturel" [Bienaymé 1845, Galton & Watson 1873]



Arbres de Galton-Watson

Modèle d'arbre aléatoire "naturel" [Bienaymé 1845, Galton & Watson 1873]

- Loi de probabilité μ sur $\mathbb N$ fixée.
- On part d'un individu, qui a un nombre d'enfants $\sim \mu$.
- Chacun de ses enfants a un nombre d'enfants $\sim \mu$ indépendamment, etc.



Arbres de Galton-Watson

Modèle d'arbre aléatoire "naturel" [Bienaymé 1845, Galton & Watson 1873]

- Loi de probabilité μ sur $\mathbb N$ fixée.
- On part d'un individu, qui a un nombre d'enfants $\sim \mu$.
- $\bullet\,$ Chacun de ses enfants a un nombre d'enfants $\sim \mu$ indépendamment, etc.
- A quoi "ressemble" un arbre de Galton-Watson conditionné à avoir n sommets, quand $n \to \infty$?



• Si la loi μ est suffisamment régulière, l'arbre T_n convenablement renormalisé converge.



 Si la loi μ est suffisamment régulière, l'arbre T_n convenablement renormalisé converge.

Théorème [Duquesne '03]

Soit $\alpha \in (1,2]$. Soit T_n un arbre de Galton-Watson conditionné à avoir n sommets, de loi μ critique (i.e. de moyenne 1) et dans le domaine d'attraction d'une loi α -stable (μ est de variance finie, ou bien $\mu(n) \approx C \cdot n^{-1-\alpha}$). Alors il existe une suite $(B_n)_{n\geq 1}$ et un espace métrique aléatoire compact \mathcal{T}_{α} tel que, en loi :

$$\frac{B_n}{n}T_n\xrightarrow[n\to\infty]{}T_\alpha,$$

pour la distance de Gromov-Hausdorff.



• Si la loi μ est suffisamment régulière, l'arbre T_n convenablement renormalisé converge.

Théorème [Duquesne '03]

Soit $\alpha \in (1,2]$. Soit T_n un arbre de Galton-Watson conditionné à avoir n sommets, de loi μ critique (i.e. de moyenne 1) et dans le domaine d'attraction d'une loi α -stable (μ est de variance finie, ou bien $\mu(n) \approx C \cdot n^{-1-\alpha}$). Alors il existe une suite $(B_n)_{n\geq 1}$ et un espace métrique aléatoire compact \mathcal{T}_{α} tel que, en loi :

$$\frac{B_n}{n}T_n\xrightarrow[n\to\infty]{}\mathcal{T}_\alpha,$$

pour la distance de Gromov-Hausdorff.

• \mathcal{T}_{α} est appelé arbre stable d'indice α [Le Gall & Le Jan '98].



 Si la loi μ est suffisamment régulière, l'arbre T_n convenablement renormalisé converge.

Théorème [Duquesne '03]

Soit $\alpha \in (1,2]$. Soit T_n un arbre de Galton-Watson conditionné à avoir n sommets, de loi μ critique (i.e. de moyenne 1) et dans le domaine d'attraction d'une loi α -stable (μ est de variance finie, ou bien $\mu(n) \approx C \cdot n^{-1-\alpha}$). Alors il existe une suite $(B_n)_{n\geq 1}$ et un espace métrique aléatoire compact \mathcal{T}_{α} tel que, en loi :

$$\frac{B_n}{n}T_n\xrightarrow[n\to\infty]{}\mathcal{T}_\alpha,$$

pour la distance de Gromov-Hausdorff.

- \mathcal{T}_{α} est appelé arbre stable d'indice α [Le Gall & Le Jan '98].
- Englobe le cas des arbres uniformes (loi $Geom(\frac{1}{2})$).

Paul Thévenin





Une réalisation de l'arbre 1.3-stable.

Arbres, laminations et factorisations aléatoires



Pourquoi étudier les arbres

• Moyen naturel de modéliser des dynamiques de population.



Pourquoi étudier les arbres

- Moyen naturel de modéliser des dynamiques de population.
- "brique élémentaire" : de nombreux objets combinatoires sont codés par des arbres de manière bijective.
 Propriétés des arbres ⇒ Propriétés de ces objets combinatoires (cartes, factorisations, ...)



Pourquoi étudier les arbres

- Moyen naturel de modéliser des dynamiques de population.
- "brique élémentaire" : de nombreux objets combinatoires sont codés par des arbres de manière bijective.
 Propriétés des arbres ⇒ Propriétés de ces objets combinatoires (cartes, factorisations, ...)
- Intérêt : beaucoup d'outils pour étudier les arbres.



- *T* arbre à *n* sommets.
- On parcourt *T* de gauche à droite en partant de la racine, et on note à tout instant la distance à la racine.



- T arbre à n sommets.
- On parcourt *T* de gauche à droite en partant de la racine, et on note à tout instant la distance à la racine.





- T arbre à *n* sommets.
- On parcourt *T* de gauche à droite en partant de la racine, et on note à tout instant la distance à la racine.





- *T* arbre à *n* sommets.
- On parcourt *T* de gauche à droite en partant de la racine, et on note à tout instant la distance à la racine.





- *T* arbre à *n* sommets.
- On parcourt *T* de gauche à droite en partant de la racine, et on note à tout instant la distance à la racine.





- T arbre à *n* sommets.
- On parcourt *T* de gauche à droite en partant de la racine, et on note à tout instant la distance à la racine.





- T arbre à *n* sommets.
- On parcourt *T* de gauche à droite en partant de la racine, et on note à tout instant la distance à la racine.





- *T* arbre à *n* sommets.
- On parcourt *T* de gauche à droite en partant de la racine, et on note à tout instant la distance à la racine.





- T arbre à *n* sommets.
- On parcourt *T* de gauche à droite en partant de la racine, et on note à tout instant la distance à la racine.





- T arbre à n sommets.
- On parcourt *T* de gauche à droite en partant de la racine, et on note à tout instant la distance à la racine.





- T arbre à *n* sommets.
- On parcourt *T* de gauche à droite en partant de la racine, et on note à tout instant la distance à la racine.





- T arbre à n sommets.
- On parcourt *T* de gauche à droite en partant de la racine, et on note à tout instant la distance à la racine.




- T arbre à *n* sommets.
- On parcourt *T* de gauche à droite en partant de la racine, et on note à tout instant la distance à la racine.





- T arbre à *n* sommets.
- On parcourt *T* de gauche à droite en partant de la racine, et on note à tout instant la distance à la racine.





- T arbre à *n* sommets.
- On parcourt *T* de gauche à droite en partant de la racine, et on note à tout instant la distance à la racine.





- *T* arbre à *n* sommets.
- On parcourt *T* de gauche à droite en partant de la racine, et on note à tout instant la distance à la racine.





- T arbre à n sommets.
- On parcourt *T* de gauche à droite en partant de la racine, et on note à tout instant la distance à la racine.





- *T* arbre à *n* sommets.
- On parcourt *T* de gauche à droite en partant de la racine, et on note à tout instant la distance à la racine.





- T arbre à *n* sommets.
- On parcourt *T* de gauche à droite en partant de la racine, et on note à tout instant la distance à la racine.





- T arbre à *n* sommets.
- On parcourt *T* de gauche à droite en partant de la racine, et on note à tout instant la distance à la racine.





- T arbre à *n* sommets.
- On parcourt *T* de gauche à droite en partant de la racine, et on note à tout instant la distance à la racine.





- T arbre à *n* sommets.
- On parcourt *T* de gauche à droite en partant de la racine, et on note à tout instant la distance à la racine.





- T arbre à *n* sommets.
- On parcourt *T* de gauche à droite en partant de la racine, et on note à tout instant la distance à la racine.





- T arbre à n sommets.
- On parcourt *T* de gauche à droite en partant de la racine, et on note à tout instant la distance à la racine.





Théorème [Aldous '91, '93]

Soit μ une loi critique et de variance finie σ^2 , et T_n un μ -GW conditionné à avoir *n* sommets. Alors, en loi :

$$\left(\frac{\sigma}{2}\frac{C_{2nt}(T_n)}{\sqrt{n}}\right)_{0\leq t\leq 1}\xrightarrow[n\to\infty]{} (\mathfrak{e}_t)_{0\leq t\leq 1}$$



Théorème [Aldous '91, '93]

Soit μ une loi critique et de variance finie σ^2 , et T_n un μ -GW conditionné à avoir *n* sommets. Alors, en loi :

$$\left(\frac{\sigma}{2}\frac{\mathcal{C}_{2nt}(\mathcal{T}_n)}{\sqrt{n}}\right)_{0\leq t\leq 1}\xrightarrow[n\to\infty]{} (\mathfrak{e}_t)_{0\leq t\leq 1}.$$

• $(\mathfrak{e}_t)_{0 \le t \le 1}$: excursion Brownienne standard.



Une réalisation de l'arbre Brownien d'Aldous \mathcal{T}_2 et de sa "fonction de contour" \mathfrak{e} .





Répartition des degrés des sommets dans un arbre

• Ne se voient pas directement sur l'arbre Brownien.



Répartition des degrés des sommets dans un arbre

- Ne se voient pas directement sur l'arbre Brownien.
- Certains objets sont codés par des arbres, dont les degrés des sommets codent des quantités intéressantes.



Répartition des degrés des sommets dans un arbre

- Ne se voient pas directement sur l'arbre Brownien.
- Certains objets sont codés par des arbres, dont les degrés des sommets codent des quantités intéressantes.
- Dissections aléatoires d'un polygone : codent les degrés des faces [Kortchemski '12].
- Cartes aléatoires : codent les taille des composantes 2-connexes [Addario-Berry '18].



- Soit *T_n* un arbre de Galton-Watson de loi μ critique de variance finie, conditionné à avoir *n* sommets.
- Pour $\mathcal{A} \subset \mathbb{N}$, $N^{\mathcal{A}}(T)$ nombre de sommets de degré sortant $\in \mathcal{A}$.



- Soit *T_n* un arbre de Galton-Watson de loi μ critique de variance finie, conditionné à avoir *n* sommets.
- Pour $\mathcal{A} \subset \mathbb{N}$, $N^{\mathcal{A}}(T)$ nombre de sommets de degré sortant $\in \mathcal{A}$.
- Pour tout $\mathcal{A} \subset \mathbb{N}$, $N^{\mathcal{A}}(T_n)$ vérifie un théorème central limite [Kolchin '84, Minami '05, Janson '13]: pour $\mu_{\mathcal{A}} = \sum_{i \in \mathcal{A}} \mu(i)$,

$$\exists \sigma^{2} \geq 0, \frac{N^{\mathcal{A}}(T_{n}) - n\mu_{\mathcal{A}}}{\sqrt{n}} \xrightarrow[n \to \infty]{(d)} \mathcal{N}\left(0, \sigma^{2}\right).$$



- Soit *T_n* un arbre de Galton-Watson de loi μ critique de variance finie, conditionné à avoir *n* sommets.
- Pour $\mathcal{A} \subset \mathbb{N}$, $N^{\mathcal{A}}(T)$ nombre de sommets de degré sortant $\in \mathcal{A}$.
- Pour tout $\mathcal{A} \subset \mathbb{N}$, $N^{\mathcal{A}}(T_n)$ vérifie un théorème central limite [Kolchin '84, Minami '05, Janson '13]: pour $\mu_{\mathcal{A}} = \sum_{i \in \mathcal{A}} \mu(i)$,

$$\exists \sigma^{2} \geq 0, \frac{N^{\mathcal{A}}(T_{n}) - n\mu_{\mathcal{A}}}{\sqrt{n}} \xrightarrow[n \to \infty]{(d)} \mathcal{N}\left(0, \sigma^{2}\right).$$

• Résultats similaires sur les arbres de Pólya [Drmota & Gittenberger '99].



- Soit *T_n* un arbre de Galton-Watson de loi μ critique de variance finie, conditionné à avoir *n* sommets.
- Pour $\mathcal{A} \subset \mathbb{N}$, $N^{\mathcal{A}}(T)$ nombre de sommets de degré sortant $\in \mathcal{A}$.
- Pour tout $\mathcal{A} \subset \mathbb{N}$, $N^{\mathcal{A}}(T_n)$ vérifie un théorème central limite [Kolchin '84, Minami '05, Janson '13]: pour $\mu_{\mathcal{A}} = \sum_{i \in \mathcal{A}} \mu(i)$,

$$\exists \sigma^{2} \geq 0, \frac{N^{\mathcal{A}}(T_{n}) - n\mu_{\mathcal{A}}}{\sqrt{n}} \xrightarrow[n \to \infty]{} \mathcal{N}\left(0, \sigma^{2}\right).$$

- Résultats similaires sur les arbres de Pólya [Drmota & Gittenberger '99].
- Résultats de convergence fonctionnelle : processus des hauteurs des sommets de *T* de degré fixé [Marckert & Mokkadem '03].



- Pour A ⊂ N et u ≤ 2n, on note N^A_u(T) le nombre de sommets de degré sortant dans A visités par la fonction de contour de T jusqu'au temps u.
- But : regarder l'homogénéité de ces sommets dans l'arbre.



- Pour A ⊂ N et u ≤ 2n, on note N^A_u(T) le nombre de sommets de degré sortant dans A visités par la fonction de contour de T jusqu'au temps u.
- But : regarder l'homogénéité de ces sommets dans l'arbre.

Théorème [T., '19]Soit μ une loi critique de variance finie σ^2 , et $\mathcal{A} \subset \mathbb{N}$. Alors, en loi: $\left(\frac{C_{2nt}(T_n)}{\sqrt{n}}, \frac{N_{2nt}^{\mathcal{A}}(T_n) - nt\mu_{\mathcal{A}}}{\sqrt{n}}\right)_{0 \le t \le 1}$ $\left(\frac{C_{2nt}(T_n)}{\sqrt{n}}, \frac{N_{2nt}^{\mathcal{A}}(T_n) - nt\mu_{\mathcal{A}}}{\sqrt{n}}\right)_{0 \le t \le 1}$



- Pour A ⊂ N et u ≤ 2n, on note N^A_u(T) le nombre de sommets de degré sortant dans A visités par la fonction de contour de T jusqu'au temps u.
- But : regarder l'homogénéité de ces sommets dans l'arbre.

Théorème [T., '19]Soit μ une loi critique de variance finie σ^2 , et $\mathcal{A} \subset \mathbb{N}$. Alors, en loi: $\left(\frac{C_{2nt}(T_n)}{\sqrt{n}}, \frac{N_{2nt}^{\mathcal{A}}(T_n) - nt\mu_{\mathcal{A}}}{\sqrt{n}}\right)_{0 \le t \le 1}$ $\stackrel{(d)}{\xrightarrow{n \to \infty}}$ $\left(\frac{2}{\sigma}\mathfrak{e}_t, \alpha \,\mathfrak{e}_t + \beta \, B_t\right)_{0 \le t \le 1}$

- α, β explicites, dépendent de \mathcal{A} et de μ .
- *B* mouvement Brownien indépendant de ¢.



- Pour A ⊂ N et u ≤ 2n, on note N^A_u(T) le nombre de sommets de degré sortant dans A visités par la fonction de contour de T jusqu'au temps u.
- But : regarder l'homogénéité de ces sommets dans l'arbre.

Théorème [T., '19]Soit μ une loi critique de variance finie σ^2 , et $\mathcal{A} \subset \mathbb{N}$. Alors, en loi: $\left(\frac{C_{2nt}(T_n)}{\sqrt{n}}, \frac{N_{2nt}^{\mathcal{A}}(T_n) - nt\mu_{\mathcal{A}}}{\sqrt{n}}\right)_{0 \le t \le 1}$ $\stackrel{(d)}{\xrightarrow{n \to \infty}}$ $\left(\frac{2}{\sigma}\mathfrak{e}_t, \alpha \,\mathfrak{e}_t + \beta \, B_t\right)_{0 \le t \le 1}$

- α, β explicites, dépendent de \mathcal{A} et de μ .
- *B* mouvement Brownien indépendant de e.
- Étend [Labarbe & Marckert '07] (feuilles, arbres uniformes).



Un arbre à 20942 sommets



Un arbre T uniforme à 20942 sommets, C(T) et $\frac{N_{2nt}^{\{1\}}(T) - nt\mu(1)}{\sqrt{n}}$.



 Marche de Łukasiewicz W(T) d'un arbre T, qui code les degrés des sommets. Processus K^A qui compte le nombre de sommets de degré sortant dans A visités par W(T).



- Marche de Łukasiewicz W(T) d'un arbre T, qui code les degrés des sommets. Processus K^A qui compte le nombre de sommets de degré sortant dans A visités par W(T).
- On voit (W(T_n), K^A(T_n)) comme une marche aléatoire sur Z² conditionnée.
 On utilise un théorème local limite *bivarié*.



- Marche de Łukasiewicz W(T) d'un arbre T, qui code les degrés des sommets. Processus K^A qui compte le nombre de sommets de degré sortant dans A visités par W(T).
- On voit (W(T_n), K^A(T_n)) comme une marche aléatoire sur Z² conditionnée.
 On utilise un théorème local limite *bivarié*.
- $(C(T), N^{\mathcal{A}}(T))$ dépend de manière déterministe de $(W(T), K^{\mathcal{A}}(T))$.



- Marche de Łukasiewicz W(T) d'un arbre T, qui code les degrés des sommets. Processus K^A qui compte le nombre de sommets de degré sortant dans A visités par W(T).
- On voit (W(T_n), K^A(T_n)) comme une marche aléatoire sur Z² conditionnée.
 On utilise un théorème local limite *bivarié*.
- $(C(T), N^{\mathcal{A}}(T))$ dépend de manière déterministe de $(W(T), K^{\mathcal{A}}(T))$.
- Robustesse du résultat, qui s'étend au cas stable.







Laminations

• Lamination : ensemble fermé de cordes du disque unité qui ne se coupent pas.

4

Laminations

- Lamination : ensemble fermé de cordes du disque unité qui ne se coupent pas.
- Convergence d'une triangulation aléatoire uniforme du *n*-gone vers une lamination aléatoire - la triangulation Brownienne - pour la distance de Hausdorff [Aldous '94].





La triangulation Brownienne





Laminations

- Lamination : ensemble de cordes du disque unité qui ne se coupent pas.
- Convergence d'une triangulation aléatoire du *n*-gone vers la triangulation Brownienne, pour la distance de Hausdorff [Aldous '94]
- Universalité de la triangulation Brownienne [Curien & Kortchemski '14, Bettinelli '17]


Laminations

- Lamination : ensemble de cordes du disque unité qui ne se coupent pas.
- Convergence d'une triangulation aléatoire du *n*-gone vers la triangulation Brownienne, pour la distance de Hausdorff [Aldous '94]
- Universalité de la triangulation Brownienne [Curien & Kortchemski '14, Bettinelli '17]
- D'autres modèles de laminations aléatoires ont été étudiés [Curien & Le Gall '11, Curien & Werner '13, Kortchemski '14]



Codage d'un arbre par une lamination

• Soit *T* un arbre à *n* sommets.





Codage d'un arbre par une lamination

- Soit *T* un arbre à *n* sommets.
- Pour tout sommet v ∈ T, on note g_v et d_v le premier et dernier instant où v est visité par la fonction de contour.





Codage d'un arbre par une lamination

- Soit *T* un arbre à *n* sommets.
- Pour tout sommet v ∈ T, on note g_v et d_v le premier et dernier instant où v est visité par la fonction de contour.
- On trace une corde entre les points $e^{-2i\pi g_v/2n}$ et $e^{-2i\pi d_v/2n} \Rightarrow \mathbb{L}(T)$.





Dualité arbre - lamination



On peut retrouver l'arbre à partir de la lamination.



Convergence de laminations

Théorème [\approx Aldous '94]

Soit T_n un arbre de Galton-Watson de loi μ critique et de variance finie, conditionné à avoir n sommets. Il existe une lamination $\mathbb{L}_{\infty}^{(2)}$ telle que, en loi, pour la distance de Hausdorff :

$$\mathbb{L}(T_n) \underset{n \to \infty}{\longrightarrow} \mathbb{L}_{\infty}^{(2)}$$



Convergence de laminations

Théorème [\approx Aldous '94]

Soit T_n un arbre de Galton-Watson de loi μ critique et de variance finie, conditionné à avoir n sommets. Il existe une lamination $\mathbb{L}_{\infty}^{(2)}$ telle que, en loi, pour la distance de Hausdorff :

$$\mathbb{L}(T_n) \xrightarrow[n \to \infty]{} \mathbb{L}_{\infty}^{(2)}$$

 $\mathbb{L}_{\infty}^{(2)}$: triangulation Brownienne





• Fragmentation : étude d'un objet qui se décompose en morceaux de taille plus petite.



- Fragmentation : étude d'un objet qui se décompose en morceaux de taille plus petite.
- Soit *T* un arbre à *n* sommets.
- On numérote les arêtes de T de 1 à n-1, uniformément au hasard.



- Fragmentation : étude d'un objet qui se décompose en morceaux de taille plus petite.
- Soit *T* un arbre à *n* sommets.
- On numérote les arêtes de T de 1 à n-1, uniformément au hasard.
- A l'instant $k \ge 1$, on supprime l'arête numéro k.
- On trace la corde dans le disque correspondant à l'extrémité de l'arête la plus éloignée de la racine.



- Fragmentation : étude d'un objet qui se décompose en morceaux de taille plus petite.
- Soit *T* un arbre à *n* sommets.
- On numérote les arêtes de T de 1 à n-1, uniformément au hasard.
- A l'instant $k \ge 1$, on supprime l'arête numéro k.
- On trace la corde dans le disque correspondant à l'extrémité de l'arête la plus éloignée de la racine.
- Processus de laminations $(\mathbb{L}_k(\mathcal{T}))_{k\geq 0}$.































• On peut fragmenter de manière analogue l'arbre Brownien [Aldous & Pitman '98].



- On peut fragmenter de manière analogue l'arbre Brownien [Aldous & Pitman '98].
- Processus de Poisson homogène sur le squelette de T_2 , d'intensité $cd\ell$.



- On peut fragmenter de manière analogue l'arbre Brownien [Aldous & Pitman '98].
- Processus de Poisson homogène sur le squelette de T_2 , d'intensité $cd\ell$.
- Pour chaque point du processus, on note g, d le premier et dernier instant où il est visité par la "fonction de contour". Analogue planaire d'Aldous-Pitman, réalisé par une pluie Poissonienne sous l'excursion Brownienne [Abraham & Serlet '02].



- On peut fragmenter de manière analogue l'arbre Brownien [Aldous & Pitman '98].
- Processus de Poisson homogène sur le squelette de T_2 , d'intensité $cd\ell$.
- Pour chaque point du processus, on note g, d le premier et dernier instant où il est visité par la "fonction de contour". Analogue planaire d'Aldous-Pitman, réalisé par une pluie Poissonienne sous l'excursion Brownienne [Abraham & Serlet '02].
- On trace la corde $[e^{-2i\pi g}, e^{-2i\pi d}]$ dans le disque.



- On peut fragmenter de manière analogue l'arbre Brownien [Aldous & Pitman '98].
- Processus de Poisson homogène sur le squelette de T_2 , d'intensité $cd\ell$.
- Pour chaque point du processus, on note g, d le premier et dernier instant où il est visité par la "fonction de contour". Analogue planaire d'Aldous-Pitman, réalisé par une pluie Poissonienne sous l'excursion Brownienne [Abraham & Serlet '02].
- On trace la corde $[e^{-2i\pi g}, e^{-2i\pi d}]$ dans le disque.
- On obtient un processus de laminations $\left(\mathbb{L}_{c}^{(2)}\right)_{c\in[0,\infty]}$.



Théorème de représentation

Théorème [T. '19]

Soit T_n un arbre de Galton-Watson de loi μ critique et de variance finie, conditionné à avoir *n* sommets. Alors, en loi, pour la topologie de Skorokhod :

$$\left(\mathbb{L}_{\lfloor c\sqrt{n} \rfloor}(T_n)\right)_{c \in [0,\infty]} \xrightarrow[n \to \infty]{} \left(\mathbb{L}_c^{(2)}\right)_{c \in [0,\infty]}$$



Théorème de représentation

Théorème [T. '19]

Soit T_n un arbre de Galton-Watson de loi μ critique et de variance finie, conditionné à avoir *n* sommets. Alors, en loi, pour la topologie de Skorokhod :

$$\left(\mathbb{L}_{\lfloor c\sqrt{n} \rfloor}(T_n)\right)_{c \in [0,\infty]} \xrightarrow[n \to \infty]{} \left(\mathbb{L}_c^{(2)}\right)_{c \in [0,\infty]}$$

• $c = 0 \Rightarrow$ cercle \mathbb{S}^1 .



Théorème de représentation

Théorème [T. '19]

Soit T_n un arbre de Galton-Watson de loi μ critique et de variance finie, conditionné à avoir *n* sommets. Alors, en loi, pour la topologie de Skorokhod :

$$\left(\mathbb{L}_{\lfloor c\sqrt{n} \rfloor}(T_n)\right)_{c \in [0,\infty]} \xrightarrow[n \to \infty]{} \left(\mathbb{L}_c^{(2)}\right)_{c \in [0,\infty]}$$

• $c = 0 \Rightarrow$ cercle \mathbb{S}^1 .

• $c = \infty \Rightarrow$ triangulation Brownienne $\mathbb{L}_{\infty}^{(2)}$.

Х



Le processus limite







Factorisations minimales en transpositions

• On se donne un entier $n \ge 1$.



Factorisations minimales en transpositions

- On se donne un entier $n \ge 1$.
- Factorisation minimale en transpositions : (n 1)-uplet de transpositions dont le produit vaut (12...n).

$$\mathfrak{M}_n \coloneqq \left\{ (\tau_1, \ldots, \tau_{n-1}) \in \mathfrak{T}_n^{n-1}, \tau_1 \cdots \tau_{n-1} = (1 \, 2 \cdots n) \right\}.$$

(on lira les transpositions de gauche à droite)



Factorisations minimales en transpositions

- On se donne un entier $n \ge 1$.
- Factorisation minimale en transpositions : (n 1)-uplet de transpositions dont le produit vaut (12...n).

$$\mathfrak{M}_n := \left\{ (\tau_1, \ldots, \tau_{n-1}) \in \mathfrak{T}_n^{n-1}, \tau_1 \cdots \tau_{n-1} = (1 \, 2 \cdots n) \right\}.$$

(on lira les transpositions de gauche à droite)

• Question : à quoi ressemble un élément de \mathfrak{M}_n choisi uniformément au hasard ?



Historique

• Exemple : (34)(89)(35)(13)(16)(18)(23)(78) est une factorisation en transpositions du 9-cycle.



Historique

- Exemple : (34)(89)(35)(13)(16)(18)(23)(78) est une factorisation en transpositions du 9-cycle.
- Il y a nⁿ⁻² factorisations minimales du n-cycle en transpositions [Dénes '59, Moszkowski '89].



Historique

- Exemple : (34)(89)(35)(13)(16)(18)(23)(78) est une factorisation en transpositions du 9-cycle.
- Il y a nⁿ⁻² factorisations minimales du n-cycle en transpositions [Dénes '59, Moszkowski '89].
- Comportement d'une factorisation typique [Féray & Kortchemski '17].



• Factorisation : objet combinatoire abstrait !



- Factorisation : objet combinatoire abstrait !
- On la code par une lamination du disque [Goulden & Yong '02]. Transposition $(ab) \leftrightarrow \text{Corde } \left[e^{-2i\pi a/n}, e^{-2i\pi b/n}\right].$


- Factorisation : objet combinatoire abstrait !
- On la code par une lamination du disque [Goulden & Yong '02]. Transposition $(a b) \leftrightarrow$ Corde $[e^{-2i\pi a/n}, e^{-2i\pi b/n}]$.
- Soit L_s(f) l'ensemble des cordes qui correspondent aux [s] premières transpositions de f.



f := (34)(89)(35)(13)(16)(18)(23)(78)





f := (34)(89)(35)(13)(16)(18)(23)(78)



















f := (34)(89)(35)(13)(16)(18)(23)(78)



f := (34)(89)(35)(13)(16)(18)(23)(78)



f := (34)(89)(35)(13)(16)(18)(23)(78)

 $\mathcal{L}_7(f)$ Arbres, laminations et factorisations aléatoires

Paul Thévenin

22 juin 2020 36 / 53



f := (34)(89)(35)(13)(16)(18)(23)(78)

 $\mathcal{L}_8(f)$





Théorème [T. '19]

Soit f_n une factorisation minimale uniforme du *n*-cycle en transpositions. Alors, en loi :

$$\left(\mathcal{L}_{c\sqrt{n}}(f_n)\right)_{c\in[0,\infty]} \xrightarrow[n\to\infty]{} \left(\mathbb{L}_c^{(2)}\right)_{c\in[0,\infty]}$$

.



Théorème [T. '19]

Soit f_n une factorisation minimale uniforme du *n*-cycle en transpositions. Alors, en loi :

$$\left(\mathcal{L}_{c\sqrt{n}}(f_n)\right)_{c\in[0,\infty]} \xrightarrow[n\to\infty]{} \left(\mathbb{L}_c^{(2)}\right)_{c\in[0,\infty]}$$

• [Féray & Kortchemski '17] : convergence à c fixé.

• Contient un couplage explicite.



Idées de preuve

 L'arbre "dual" T_n de la lamination associée à f_n est un Galton-Watson (Po(1)) conditionné à avoir n sommets.



Idées de preuve

 L'arbre "dual" T_n de la lamination associée à f_n est un Galton-Watson (Po(1)) conditionné à avoir n sommets.





Idées de preuve

 L'arbre "dual" T_n de la lamination associée à f_n est un Galton-Watson (Po(1)) conditionné à avoir n sommets.



• Convergence du processus "dual" $(\mathbb{L}_k(T_n))_{k\geq 0}$.



Factorisations minimales générales

 Factorisation minimale du n-cycle : un k-uplet de cycles (pour k ≥ 1) de longueur ≥ 2, dont le produit vaut (12…n) :

$$f := (\tau_1, \ldots, \tau_k), \, \tau_1 \cdots \tau_k = (1 \, 2 \cdots n).$$

et qui vérifient

$$\sum_{i=1}^k \left(\ell(\tau_i) - 1\right) = n - 1.$$



Factorisations minimales générales

 Factorisation minimale du n-cycle : un k-uplet de cycles (pour k ≥ 1) de longueur ≥ 2, dont le produit vaut (12…n) :

$$f := (\tau_1, \ldots, \tau_k), \, \tau_1 \cdots \tau_k = (1 \, 2 \cdots n).$$

et qui vérifient

$$\sum_{i=1}^{k} (\ell(\tau_i) - 1) = n - 1.$$

- Nombre de factorisations minimales du *n*-cycle en *k* cycles de longueurs a₁,..., a_k : n^{k-1} [Biane '96].
- Nombre de factorisations minimales du *n*-cycle : $(n + 1)^{n-2}$ [Biane '96].



Factorisations aléatoires

- Suite de poids positifs $(w_i)_{i\geq 1}$
- Poids d'une factorisation minimale f :

$$W(f) \coloneqq \prod w_{\ell(\tau_i)-1}$$



Factorisations aléatoires

- Suite de poids positifs $(w_i)_{i\geq 1}$
- Poids d'une factorisation minimale f :

$$W(f) \coloneqq \prod w_{\ell(\tau_i)-1}$$

• $f := (89)(123)(1478)(567) \Rightarrow W(f) = w_1 w_2^2 w_3.$

1

Factorisations aléatoires

- Suite de poids positifs $(w_i)_{i\geq 1}$
- Poids d'une factorisation minimale f :

$$W(f) \coloneqq \prod w_{\ell(\tau_i)-1}$$

- $f := (89)(123)(1478)(567) \Rightarrow W(f) = w_1 w_2^2 w_3.$
- A n fixé, factorisation minimale aléatoire f_n^w :

$$\mathbb{P}(f_n^w=f)\propto W(f)$$

pour toute factorisation minimale f du n-cycle.



Factorisations aléatoires

- Suite de poids positifs $(w_i)_{i\geq 1}$
- Poids d'une factorisation minimale f :

$$W(f) \coloneqq \prod w_{\ell(\tau_i)-1}$$

- $f := (89)(123)(1478)(567) \Rightarrow W(f) = w_1 w_2^2 w_3.$
- A n fixé, factorisation minimale aléatoire f_n^w :

$$\mathbb{P}(f_n^w=f)\propto W(f)$$

pour toute factorisation minimale f du n-cycle.

- Si w₁ = 1 et w_i = 0 pour i ≥ 2 : factorisation minimale en transpositions.
- Si $w_i = 1$ pour tout $i \ge 1$: factorisation minimale uniforme du *n*-cycle.



• But : faire converger f_n^w , en un certain sens.



- But : faire converger f_n^w , en un certain sens.
- Codage dans le disque.
 Cycle (a₁ · · · a_k) ↔ Polygone [e^{-2iπa₁/n}, . . . , e^{-2iπa_k/n}], coloré en noir.



- But : faire converger f_n^w , en un certain sens.
- Codage dans le disque.
 Cycle (a₁ · · · a_k) ↔ Polygone [e^{-2iπa₁/n}, . . . , e^{-2iπa_k/n}], coloré en noir.
- On définit L_s(f) comme l'union du cercle et des polygones qui correspondent aux [s] premiers cycles de f.













Arbres, laminations et factorisations aléatoires

22 juin 2020 42 / 53





Arbres, laminations et factorisations aléatoires

22 juin 2020 42 / 53





22 juin 2020 42 / 53



Le Rouge et le Noir

• Les laminations ne suffisent plus pour coder ces factorisations minimales générales.





Le Rouge et le Noir

- Les laminations ne suffisent plus pour coder ces factorisations minimales générales.
- On a besoin de *laminations colorées* : laminations dont les faces peuvent être blanches ou noires.





Le Rouge et le Noir

- Les laminations ne suffisent plus pour coder ces factorisations minimales générales.
- On a besoin de *laminations colorées* : laminations dont les faces peuvent être blanches ou noires.



 Vues comme des produits de deux compacts : la composante rouge et la composante colorée (rouge + noir).

Résultats

Théorème [T. '20]

Soit $(w_i)_{i\geq 1}$ une suite de poids. On suppose qu'il existe ν critique de variance finie telle que $w_i = \nu(i)$ pour tout $i \geq 1$. Alors, en loi :

$$\left(\mathcal{L}_{\lfloor \gamma c \sqrt{n} \rfloor}(f_n^w)\right)_{c \in \mathbb{R}_+} \xrightarrow[n \to \infty]{} \left(\mathbb{L}_c^{(2)}\right)_{c \in \mathbb{R}_+}$$



Résultats

Théorème [T. '20]

Soit $(w_i)_{i\geq 1}$ une suite de poids. On suppose qu'il existe ν critique de variance finie telle que $w_i = \nu(i)$ pour tout $i \geq 1$. Alors, en loi :

$$\left(\mathcal{L}_{\lfloor \gamma c \sqrt{n} \rfloor}(f_n^w)\right)_{c \in \mathbb{R}_+} \xrightarrow[n \to \infty]{} \left(\mathbb{L}_c^{(2)}\right)_{c \in \mathbb{R}_+}$$

- A l'échelle \sqrt{n} , on ne voit asymptotiquement que des cordes.
- γ est explicite et dépend uniquement de ν .





A l'infini (c'est-à-dire si on lit tous les cycles), on verra des polygones noirs.





A l'infini (c'est-à-dire si on lit tous les cycles), on verra des polygones noirs.



- $p \in [0,1]$ explicite, ne dépend que de la variance de ν .
- Objet limite L^{(2),p}: lamination colorée obtenue en coloriant chaque face de L⁽²⁾ indépendamment avec probabilité p.












Idées de preuve





- Les méthodes développées dans le cas des factorisations en transpositions ne fonctionnent plus, car il faut tenir compte de l'arrivée de grandes faces noires. Nouveaux outils nécessaires.
- Entre autres, étude d'arbres à deux types [Le Gall & Miermont '11, Janson & Stefánsson '15]



- Les méthodes développées dans le cas des factorisations en transpositions ne fonctionnent plus, car il faut tenir compte de l'arrivée de grandes faces noires. Nouveaux outils nécessaires.
- Entre autres, étude d'arbres à deux types [Le Gall & Miermont '11, Janson & Stefánsson '15]
- Que se passe-t-il quand les factorisations ne sont plus minimales ?



Merci de votre attention









