

5. Le phénomène de coupure

On considère les marches aléatoires sur $S(N)$ de générateurs :

$$P = P_{RT} = \frac{1}{N} \text{id} + \frac{2}{N^2} \sum_{1 \leq i < j \leq N} (i, j)$$

ou

$$P = P_{TWRT} = \frac{1}{N} \left(\text{id} + \sum_{i=2}^N (1, i) \right).$$

et on veut établir un phénomène de coupure pour $d_{VT}(P^n, \text{Haar})$.

préliminaire : comment "deviner" le temps de mélange n_{mix} ?

idée : pour le modèle RT, on échange à chaque étape deux entiers uniformes $i, j^n \in \llbracket 1, N \rrbracket$.

Pour atteindre l'équilibre, il faut au moins avoir touché tous les entiers de $\llbracket 1, N \rrbracket$.

→ problème du collectionneur

Soit $U_1, U_2, \dots, U_n \sim \text{Unif}([1, N])$

$$T = \inf \left\{ n \in \mathbb{N} \mid [1, N] = \bigcup_{i=1}^n U_i \right\}.$$

T est concentrée autour de $N \log N$.

En effet, si $X_n = \text{card} \left\{ U_1, U_2, \dots, U_n \right\}$, alors :

- X_n croît de 0 à N .

- pour passer de k à $k+1$, il faut attendre un temps géométrique de paramètre $\frac{N-k}{N}$.

$$\begin{aligned} \mathbb{P}[X_{n+1} = k+1 \mid X_n = k] &= \mathbb{P}[U_{n+1} \notin \text{un ensemble de taille } k] \\ &= \frac{N-k}{N}. \end{aligned}$$

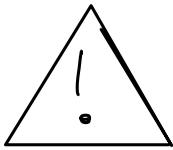
Donc, $T \stackrel{(loi)}{=} \sum_{k=0}^{N-1} G\left(\frac{N-k}{N}\right)$ avec des géométriques indépendantes.

$$\mathbb{E}[T] = \sum_{k=0}^{N-1} \frac{N}{N-k} = N \sum_{i=1}^N \frac{1}{i} \sim N \log N.$$

$$\text{var}(T) = \sum_{k=0}^{N-1} \left(\frac{N}{N-k}\right) \left(\frac{N}{N-k} - 1\right) \leq N^2 \sum_{i=1}^N \frac{1}{i^2} = O(N^2) + \text{Chebyshev}.$$

$$\Rightarrow \rho_{\text{mix}, \text{TWRT}} \stackrel{''}{=} N \log N$$

$$\rho_{\text{mix}, \text{RT}} \stackrel{''}{=} \frac{N \log N}{2} \quad (\text{on modifie 2 cartes à chaque étape}).$$



pas du tout rigoureux; il existe des modèles markoviens où l'équilibre global n'est pas atteint après modification de tous les sites.

1. borne supérieure après le temps de coupure

$$P = P_{RT}; \chi(d_{TV}(\mu^n, H_{\text{aar}}))^2 \leq \sum_{\lambda \neq (N)} (\dim \lambda)^2 (r(\lambda))^{2n}$$

$$\text{avec } r(\lambda) = \mathbb{E}_\mu[\chi(\cdot)]$$

$$= \frac{1}{N} \chi^{\lambda}(\text{id}) + \frac{2}{N^2} \binom{N}{2} \chi^{\lambda}(1, 2)$$

$$= \frac{1}{N} + \frac{2}{N^2} \sum_{\square \in \lambda} c(\square, \lambda) \hookrightarrow \sum_{i=1}^{e(\lambda)} \sum_{j=1}^{\lambda_i} \binom{j-i}{j-i}$$

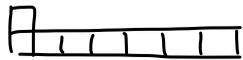
$$= \frac{1}{N^2} \left(\sum_{i=1}^{e(\lambda)} \lambda_i + \lambda_i (\lambda_i + 1) - 2 \lambda_i i \right)$$

$$= \frac{1}{N^2} \sum_{i=1}^{e(\lambda)} \lambda_i (\lambda_i + 2 - 2i).$$

Comment varie $r(\lambda)$? regardons $N^2 r(\lambda)$ pour $N=8$:



64

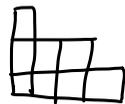


48

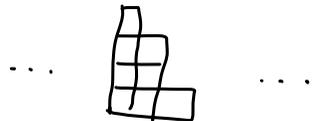


36

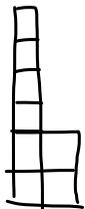
...



16



0



-20



-32



-48

observations:

1) Les partitions avec $r(\lambda) \geq 0$ sont celles avec peu de parts.

2) Si $\lambda' =$ conjuguée de λ , alors on a souvent:

$$r(\lambda) \geq 0 \geq r(\lambda') \geq -r(\lambda).$$

1. Se ramener à une somme sur les $\lambda \mid r(\lambda) \geq 0$.

Soit $\lambda \mid r(\lambda') < 0$.

$$r(\lambda) = \frac{1}{N} + \frac{2}{N^2} c(\lambda)$$

$$\text{On a alors } r(\lambda') = \frac{1}{N} + \frac{2}{N^2} c(\lambda') = \frac{1}{N} - \frac{2}{N^2} c(\lambda)$$

$$> -\frac{1}{N} - \frac{2}{N^2} c(\lambda) = -r(\lambda)$$

donc $r(\lambda) > 0$.

Par ailleurs, $\dim \lambda = \dim \lambda'$.

Considérons $E_N = \left\{ (N), (N-1, 1), (2 \cdot 1^{N-2}), 1^N \right\}$

On a :

$$4 d_{TV}^2 \leq \sum_{\lambda \in E_N^*} (\dim \lambda)^2 r(\lambda)^2 + \sum_{\substack{\lambda \in \mathcal{Y}(N) \setminus E_N \\ r(\lambda) > 0}} * + \sum_{\substack{\lambda \in \mathcal{Y}(N) \setminus E_N \\ r(\lambda) < 0}} *$$

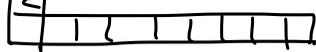
$$\leq \sum_{\lambda \in \left\{ \begin{array}{l} (N-1, 1) \\ 2_1^{N-2} \\ 1^N \end{array} \right\}} * + 2 \sum_{\substack{\lambda \in \mathfrak{Y}(N) \setminus E_N \\ r(\lambda) > 0}} *$$

trois représentations connues :

→ $(N-1, 1)$: sa dimension est $\frac{N!}{N \cdot (N-2)! \cdot 1} = N-1$.
(formule des équerres)

dans un tableau standard de forme $(N-1, 1)$:

← $N-1$ choix dans $\llbracket 2, N \rrbracket$.



Regardons la représentation de $S(N)$ sur $\mathbb{C}^N = V$

$$\sigma \cdot (x_1, x_2, \dots, x_N) = (x_{\sigma^{-1}(1)}, \dots, x_{\sigma^{-1}(N)})$$

Son caractère est $ch^V(\sigma) = \text{nombre de points fixes de } \sigma$.

$$\chi(V) = s_{(N-1)} s_{(1)}.$$

En effet,

$$\begin{aligned} \chi(V) &= \frac{1}{N!} \sum_{\sigma \in \mathcal{S}(N)} m_1(t(\sigma)) p_{t(\sigma)}(X) \\ &= \sum_{\mu \in \mathcal{Y}(N)} m_1(\mu) \frac{p_\mu(X)}{z_\mu} = \sum_{\nu \in \mathcal{Y}(N-1)} (m_1(\nu) + 1) \frac{p_{\nu \cup 1}(X)}{z_{\nu \cup 1}} \\ &= \sum_{\nu \in \mathcal{Y}(N-1)} \frac{p_\nu(X) p_1(X)}{z_\nu} = h_{N-1}(X) p_1(X) \\ &= s_{(N-1)}(X) s_{(1)}(X). \end{aligned}$$

(rappel : $h_N(X) = \sum_{\nu \in \mathcal{Y}(N)} \frac{p_\nu(X)}{z_\nu}$).

Par Jacobi-Trudy ou par la règle de Pieri :

$$S_{(N-1)} S_1 = S_{(N)} + S_{(N-1, 1)}.$$

$$\Leftrightarrow \mathbb{C}^N = V^{(N)} \oplus V^{(N-1, 1)}$$

représentation triviale

↳ représentation de dimension $N-1$
sur $W = \{(x_1 \dots x_N) \mid \sum_{i=1}^N x_i = 0\}$,

de caractère

$$ch^{(N-1, 1)}(\sigma) = m_1(t(\sigma)) - 1.$$

$$(\dim \lambda)^2 (r(\lambda))^{2n} = (N-1)^2 \left(1 - \frac{2}{N}\right)^{2n}.$$

$$\rightarrow 21^{N-2}. \quad \dim = N-1$$

$$r(\lambda) = \binom{N-1}{N}.$$

$\rightarrow 1^N$: $\dim = 1$. Quelle représentation autre que la représentation triviale est repr. de $\mathfrak{S}(N)$ de dimension 1?

C'est la représentation signature : $\sigma \cdot v = \varepsilon(\sigma)v$.

$$r(\lambda) = \binom{N-1}{N}.$$

$$\text{Alors, } \sum_{\lambda \in E_N^*} * = (N-1)^2 \left(1 - \frac{2}{N}\right)^{2n} + (N-1)^2 \left(1 - \frac{4}{N}\right)^{2n} + \left(\frac{1-2}{N}\right)^{2n}$$

$$\lambda = (N-1, 1) \quad \vee \quad \lambda = (21^{N-2}) \text{ ou } 1^N.$$

Conclusion : $4 d_{TV}^2 \leq 2 \cdot \sum_{\substack{\lambda \in \mathcal{Y}(N)^* \\ r(\lambda) > 0}} (\dim \lambda)^2 (r(\lambda))^{2n}$.

2 Réunissons maintenant les partitions λ en fonction de leur plus grande part $\lambda_1 = N - k$, $k \geq 1$.

Lemme 1 : $\dim \lambda \leq \binom{N}{k} \dim(\lambda_2, \lambda_3, \dots)$.

En effet, pour construire un tableau standard de forme λ , on peut d'abord choisir les $N - k$ entrées de la première ligne $\rightarrow \binom{N}{N-k}$ possibilités
 puis remplir de façon standard les autres lignes
 $\rightarrow \dim(\lambda_2, \lambda_3, \dots)$ choix.

Lemme 2 Si $1 \leq k \leq \frac{N}{2}$, $r(\lambda) \leq 1 - \frac{2k(N+1-k)}{N^2}$

Si $k > \frac{N}{2}$, $r(\lambda) \leq 1 - \frac{k}{N}$.

$r(\lambda = \begin{array}{c} \text{graph} \\ \hline n-k \end{array}) \leq r(\begin{array}{c} \vdots \\ \hline k \\ \vdots \\ \hline n-k \end{array})$ en transformant des cases pour augmenter le contenu.

$$r(\lambda) = \frac{1}{N^2} \sum_{i=1}^{l(\lambda)} \lambda_i (\lambda_i - 2i + 2) = \frac{(N-k)^2}{N^2} + \frac{N-k}{N^2} \sum_{i=2}^{l(\lambda)} \lambda_i$$

$$= \frac{N-k}{N}.$$

→ on obtient donc la borne supérieure :

$$2 d_{TV}^2 \leq \sum_{k=1}^{N/2} \binom{N}{k}^2 \sum_{U \in \mathcal{Y}(k)} (\dim U)^2 \left(1 - \frac{2k(N+1-k)}{N^2}\right)^{2n} \quad S_1$$

$$+ \sum_{k=\frac{N}{2}}^N \binom{N}{k}^2 \sum_{U \in \mathcal{Y}(k)} (\dim U)^2 \left(1 - \frac{k}{N}\right)^{2n} \quad S_2.$$

Traitons la première somme avec $n = \frac{N(\log N + c)}{2}$:

$$\sum_{U \in \mathcal{Y}(k)} (\dim U)^2 = k!$$

$$\binom{N}{k}^2 \sum_{U \in \mathcal{Y}(k)} (\dim U)^2 = \frac{(N \downarrow k)^2}{k!} \leq \frac{N^{2k}}{k!}$$

$$\left(1 - \frac{2k(N+1-k)}{N^2}\right)^{2n} \leq \exp\left(-2k(\log N + c) \frac{N+1-k}{N}\right)$$

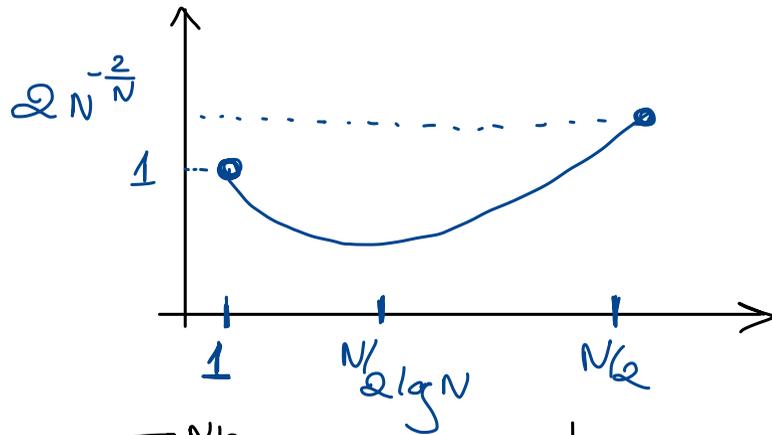
$$\begin{aligned} \text{terme}_k &\leq \frac{1}{k!} \left(\exp(\log N - (\log N + c)) \frac{N+1-k}{N} \right)^{2k} \\ &\leq \frac{1}{k!} \left(\exp(\log N - \log N \left(\frac{N+1-k}{N}\right) - \frac{c}{2}) \right)^{2k} \end{aligned}$$

$$\leq \frac{1}{k!} \exp(-kc) N^{\frac{2k(k-1)}{N}}$$

$$\leq \left(e^{1-c} N^{\frac{2(k-1)}{N}} \frac{1}{k} \right)^k \text{ par Stirling : } k! \geq \left(\frac{k}{e}\right)^k.$$

$$\Rightarrow \sum_1 \leq \sum_{k=1}^{\frac{N}{2}} \left(e^{1-c} N^{\frac{2(k-1)}{N}} \frac{1}{k} \right)^k.$$

Mais $x \rightarrow N^{\frac{2(x-1)}{N}} \frac{1}{x}$ sur l'intervalle $\left[1, \frac{N}{2}\right]$ a pour graphe:



$$\Rightarrow \frac{N^{\frac{2(k-1)}{2}}}{k} \leq 2.$$

$$S_1 \leq \sum_{k=1}^{N/2} (O(e^{-c}))^k = O(e^{-c})$$

et de même pour $S_2 \dots$

$$\Rightarrow d_{TV} \left(p_{\frac{N}{2}}(\log N + c), \text{Haar} \right) = O(e^{-c/2}).$$

2. Asymptotique poissonnienne des permutations uniformes

Les termes importants dans la borne supérieure sont ceux avec λ_1 grand
 $n \rightarrow$ en particulier, $\lambda = (N-1, 1)$.

Peut-on prendre comme fonction discriminante $ch \binom{N-1, 1}{\sigma}$?
= nbre de points fixes $(\sigma) - 1$.

aparté : sous la mesure uniforme sur $\mathcal{S}(N)$, que dire de la distribution de

$m_1(\sigma)$ nbre de points fixes ?
 $\sum_{k \geq 1} m_k(\sigma) = n(\sigma)$ nbre total de cycles ?

* Un dérangement de taille N est une permutation $\sigma \in \mathcal{S}(N)$ sans point fixe.

D_N = nbre de dérangements de taille N .

Si $I \subset \llbracket 1, N \rrbracket$, considérons

$$\mathcal{S}_{N, I} = \left\{ \sigma \in \mathcal{S}_N : \forall i \in I, \sigma(i) = i \right\}.$$

$$\text{card } \mathcal{S}_{N, I} = (N - |I|)!$$

$$D_N = |\mathcal{S}_N| - \text{card} \left(\bigcup_{i=1}^N \mathcal{S}_{N, \{i\}} \right)$$

$$= N! - \sum_{\substack{I \subset \llbracket 1, N \rrbracket \\ I \neq \emptyset}} (-1)^{|I|-1} \text{card } \mathcal{S}_{N, I}$$

formule du crible $I \neq \emptyset$

$$= \sum_{I \subset \llbracket 1, N \rrbracket} (-1)^{|I|} (N - |I|)!$$

$$= \sum_{k=0}^N (-1)^k \frac{N!}{(N-k)! k!} (N-k)! = N! \sum_{k=0}^N \frac{(-1)^k}{k!}$$

$$\frac{D_N}{N!} = \sum_{k=0}^N \frac{(-1)^k}{k!} \xrightarrow{N \rightarrow +\infty} e^{-1}$$

$$P[m_1(\sigma) = k] = \frac{1}{N!} \sum_{\substack{A \subseteq [1, N] \\ |A| = k}} D_{N-k} = \frac{D_{N-k}}{k! (N-k)!}$$

$$\xrightarrow{N \rightarrow +\infty} \frac{e^{-1}}{k!}$$

Donc $m_1(\sigma_N) \xrightarrow{\text{loi}} \text{Poisson}(1)$

* Pour le nombre total de cycles, utilisons le lemme suivant:

Lemme : $S(N-1) \times \llbracket 1, N \rrbracket \rightarrow S(N)$
 $\sigma, k \mapsto \sigma \circ (k, N)$ est une bijection
 (avec $(N, N) = \text{id}$).

En effet, l'application réciproque est
 $\varrho \mapsto (\varrho \circ (\varrho^{-1}(N), N), \varrho^{-1}(N))$.

Notons de plus que

$$nc(\sigma \circ (k, N)) = \begin{cases} nc(\sigma) & \text{si } k \leq N-1 \text{ (on agrandit un cycle)} \\ nc(\sigma) + 1 & \text{si } k = N \text{ (on ajoute un cycle point fixe)} \end{cases}$$

Corollaire : dans $\mathbb{C}[[z]] \langle S(N) \rangle$:

$$\prod_{i=1}^N (z + J_i) = \sum_{\sigma \in S(N)} z^{nc(\sigma)} \sigma.$$

Tirer $\sigma_N = (k_1, 1)(k_2, 2) \dots (k_N, N)$ uniformément au hasard dans $\mathcal{S}(N)$ est équivalent à tirer au hasard indépendamment $k_1 \in \llbracket 1, 1 \rrbracket$, $k_2 \in \llbracket 1, 2 \rrbracket$, \dots , $k_N \in \llbracket 1, N \rrbracket$.

$$nc(\sigma_N) = \sum_{i=1}^N \mathbb{1}_{(k_i = i)} \stackrel{\text{(loi)}}{=} \sum_{i=1}^N \text{Bernoulli}\left(\frac{1}{i}\right).$$

$$\sim \text{Poisson}\left(\sum_{i=1}^N \frac{1}{i} \cong \log N\right)$$

[très proche en variation totale :

$$d_{TV}(\sigma_N, \mathcal{P}(\log N)) = O\left(\frac{1}{\log N}\right).$$

On peut aussi montrer :

$$(m_1(\sigma_N), m_2(\sigma_N), \dots, m_k(\sigma_N)) \xrightarrow{\text{lois jointes}} \left(\mathcal{P}(1), \mathcal{P}\left(\frac{1}{2}\right), \dots, \mathcal{P}\left(\frac{1}{k}\right)\right).$$

3. Borne inférieure avant le temps de coupure

On veut utiliser l'inégalité $d_{TV}(\mu_n, \text{Hoar}) \geq 1 - \frac{\delta c}{(b-a)^2}$ avec

$$a = \mathbb{E}_{\mu_n} [ch^{(N-1,1)}]$$

$$b = \mathbb{E}_{\text{Hoar}} [ch^{(N-1,1)}]$$

$$c = \text{borne sur } \text{Var}_{\mu_n} (ch^{(N-1,1)}), \text{Var}_{\text{Hoar}} (ch^{(N-1,1)})$$

$$n = \frac{N(\log N - c)}{\log 2}$$

On connaît déjà : $\mathbb{E}_{\mu_n} [ch^{(N-1,1)}] = (N-1) \left(1 - \frac{2}{N}\right)^n = a$

$$\mathbb{E}_{\text{Hoar}} [ch^{(N-1,1)}] = 0 = b$$

$$\left(1 - \frac{2}{N}\right)^n \sim \exp(-(\log N - c)) = \frac{e^c}{N}$$

$$(a-b)^2 \geq \text{cte} \cdot e^c.$$

Variance? Il faut calculer $\mathbb{E}_{\rho_n / \text{Haar}} \left[\left(\text{ch}^{(N-1, 1)} \right)^2 \right]$.

idée: $\text{ch}^{(N-1, 1)}$ est le caractère d'une représentation W .

Son carré est le caractère de $W \otimes_{\mathbb{C}} W$ avec l'action

$$\sigma \cdot (w_1 \otimes w_2) = (\sigma \cdot w_1) \otimes (\sigma \cdot w_2)$$

Quelle est la décomposition en irréductibles de cette représentation?

Lemma.

$$\left(\text{ch}^{(N-1, 1)} \right)^2 = \text{ch}^{(N-2, 2)} + \text{ch}^{(N-2, 1, 1)} + \text{ch}^{(N-1, 1)} + \text{ch}^{(N)}.$$

(pour $N \geq 4$).

Preuve : On montre de façon équivalente :

$$(ch^{(N-1,1)}) (ch^{(N-1,1)} + 1) = ch^{(N-2,2)} + ch^{(N-2,1,1)} + 2ch^{(N-1,1)} + ch^{(N)}.$$

↕ Frobenius - Schur

$$\sum_{p \in \mathcal{Y}(N)} \frac{(m_1(p))(m_1(p)-1)}{z_p} p_p(X) = s_{(N-2,2)}(X) + s_{(N-2,1,1)}(X) + 2s_{(N-1,1)}(X) + s_{(N)}(X)$$

$$\sum_{U \in \mathcal{Y}(N-2)} \frac{p_U U_1^2}{z_U}(X)$$

↓ Jacobi-Trudy (+ énorme simplification)

$$s_{(N-2)}(X) (s_1(X))^2$$

OK car $s_{(N-2)}(X) = \sum_{U \in \mathcal{Y}(N-2)} \frac{p_U(X)}{z_U}$.

On en déduit des formules explicites pour les variances :

$$\text{Var}_{\text{haar}} \left(\text{ch}^{(N-1, 1)} \right) = 1.$$

$$\text{Var}_{\mu^n} \left(\text{ch}^{(N-1, 1)} \right) = 1 + (N-1) \left(1 - \frac{2}{N} \right)^n + \frac{N^2 - 3N + 2}{2} \left(1 - \frac{4}{N} \right)^n - \frac{N^2 - N + 2}{2} \left(1 - \frac{2}{N} \right)^{2n}.$$

$$c \leq 1 + (N-1) \left(1 - \frac{2}{N} \right)^n = 1 + \vartheta.$$

$$\Rightarrow d_{VT} \geq 1 - \frac{8(1+\vartheta)}{\vartheta^2} = 1 - O(e^{-c}).$$

$\vartheta \approx e^c$



Compléments :

1) et les autres marches aléatoires ?

- TWRT : $\frac{1}{j}$ même technique, car μ est conjuguée à $\frac{1}{N} (\text{id} + \frac{J_N}{N})$
 \hookrightarrow TF connue !

$$\hat{p}(\lambda) \cdot e_T = \frac{1}{N} (1 + c(N, T)) e_T$$

$$\Rightarrow \text{tr} \left((\hat{p}(\lambda)^*)^n (\hat{p}(\lambda))^n \right) = \sum_{\mu: \mu \wedge \lambda} \dim \mu \left(\frac{1 + c(\lambda, \mu)}{N} \right)^{2n}.$$

même stratégie $\rightarrow n_{\text{mix}} = N \log N$.

- top-to-random cycle : $\frac{1}{2}, \dots, \frac{1}{j}$ \rightarrow technique du temps aléatoire d'uniformité.

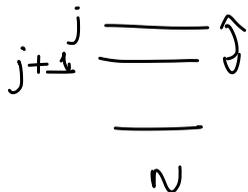
Si T est un temps d'arrêt tel que $\sigma_T \sim \text{Uniforme}(\sigma(N))$,
 σ_T est indépendant de T ,

dors $d_{TV}(\mu_n, \text{Haar}) \leq \mathbb{P}[T > n]$

ici on peut trouver un temps d'uniformité explicite, d'espérance $N \log N$.

$\rightarrow n_{\text{mix}} = N \log N$.

• transpositions élémentaires aléatoires $\frac{1}{N}$



assez difficile...

Lacoin, 2015 : $\rightarrow n_{\text{mix}} = \frac{N^3 \log N}{2\pi^2}$

- mélange casino : voir DM!

Bayer - Diaconis, 1992 : $\rightarrow n_{\text{mix}} = \frac{3 \log N}{2 \log 2}$.

2) trouver $\chi^\lambda(21^{N-2})$ à partir de la formule de Frobenius-Schur
C'est possible : voir les exercices du poly.

$$\chi^\lambda(21^{N-2}) = \text{coeff de } s_\lambda(x) \text{ dans } p_2(p_1)^{N-2}.$$