

1-3 la correspondance de Robinson-Schensted-Knuth

Théorème [RSK]

Il existe une bijection

$$RSK: \mathcal{M}_{M \times N}(\mathbb{N}) \xrightarrow{\sim} \left\{ (P, Q) \in SST(A_N) \times SST(A_M) \mid sh P = sh Q \right\}$$

Ayant les propriétés suivantes;

si $M = (M_{ij})_{\substack{1 \leq i \leq M \\ 1 \leq j \leq N}}$

$$RSK(M) = (P, Q)$$

Alors $\bullet wt(P)_i = \sum_{j=1}^M M_{ij}$

$\bullet wt(Q)_j = \sum_{i=1}^M M_{ij}$

$\bullet M$ matrice de permutation $\iff P, Q$ ST

$\bullet M$ matrice de $\{0, 1\}$ $\iff (P, Q) \in SST \times ST$

Ce théorème découlera d'une discussion le long d'un certain nombre de paragraphes.

§1. L'ancêtre : Robinson-Schensted

Pour décrire RSK, décrivons d'abord une bijection

$$RS: \begin{matrix} \text{mots} \\ \text{de longueur} \\ M \end{matrix} \xrightarrow{\sim} \begin{matrix} A_N^M \\ m \end{matrix} \xrightarrow{\sim} \left\{ (P, Q) \in SST(A_N) \times ST(A_M) \mid sh P = sh Q \right\}$$

$\xrightarrow{\sim} (P(m), Q(m))$

Le tableau $\left\{ \begin{array}{l} P(m) \text{ est obtenu en insérant le mot } m \\ \text{par "jeu de taquin"} \\ Q(m) \text{ est un tableau d'enregistrement} \\ \text{de la croissance de } P \end{array} \right.$

⊛: Condition supplémentaire: dans Q , chaque lettre apparaît exactement une fois

$$m = m_1 m_2 \dots m_M$$

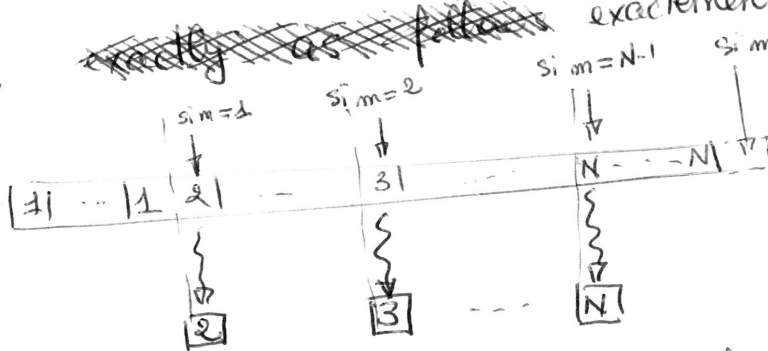
$$\phi, \phi \xrightarrow{m_1} (P_1, Q_1) \xrightarrow{m_2} \dots \xrightarrow{m_M} (P_M, Q_M) = (P(m), Q(m))$$

II

Description de la procédure d'insertion:

$(P, Q) \xrightarrow[m_p]{m} (P', Q')$? * $Q \rightarrow Q'$: Ajouter la lettre e à la case où P a grandi.

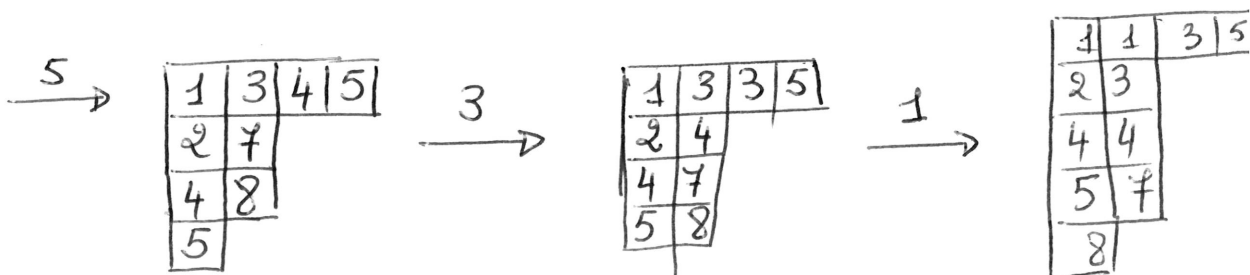
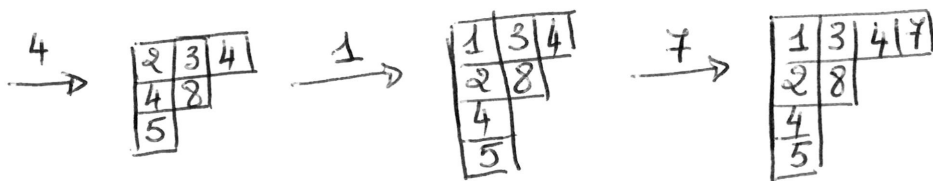
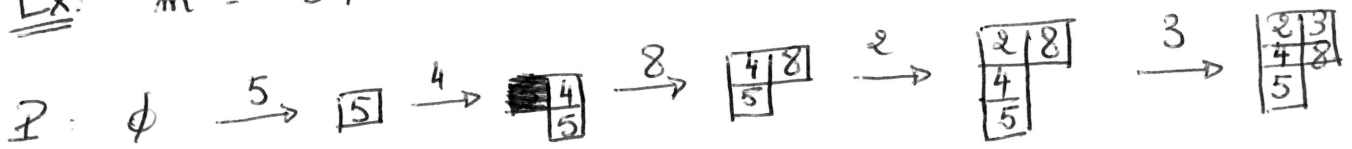
* $P \rightarrow P'$: Pour la première ligne de P , insérer la lettre $m_p = m$ de façon à préserver l'ordre (au sens large), ~~exactly as follows~~ exactement comme suit



Retenue:

Dans le cas où m s'insère à la place d'une case existante, il y a une retenue. La retenue est insérée à la ligne suivante conformément à la même procédure.

Ex: $m = 54823417531$



$$Q = \begin{array}{|c|c|c|c|} \hline 1 & 3 & 6 & 8 \\ \hline 2 & 5 & & \\ \hline 4 & 9 & & \\ \hline 7 & 10 & & \\ \hline 11 & & & \\ \hline \end{array}$$

Lemme:

$RS : m \mapsto (P(m), Q(m))$
est une bijection

III

Preuve: Il suffit de voir que la procédure d'insertion

peut être renversée: $(P(m) \rightarrow Q(m)) \xrightarrow{m_M} (P', Q')$

• considérer la plus grande entrée de Q .

Cela donne M et l'entrée de P qui a été rajoutée en dernier.

• Faire l'insertion de cette lettre en sens inverse dans le tableau P . \square

Propriété: Si chaque lettre n'apparaît qu'une seule fois,

• le mot m s'identifie à une permutation de \mathbb{P}_M

• (P, Q) sont standards

§2. La généralisation de Knuth.

L'idée de base est simple. Afin de généraliser et

permettre $(P, Q) \in SST(A_N) \times SST(A_M)$, remarquons

que la procédure inverse à RS consiste à

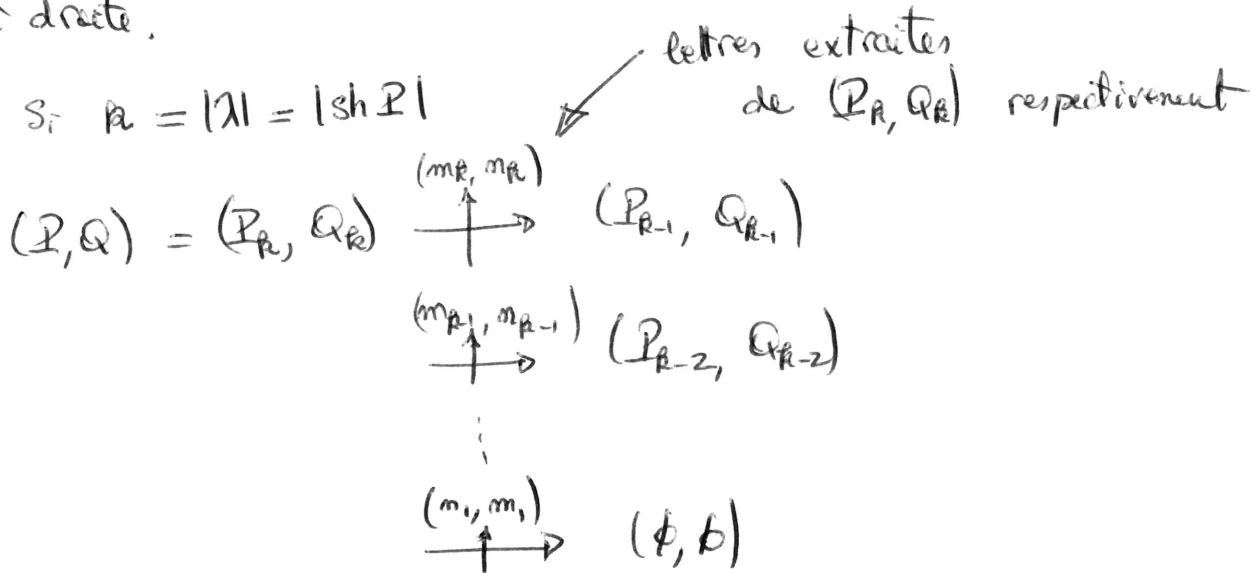
essentiellement choisir l'unique + grande entrée de

$Q \in SST(A_M)$ et faire l'insertion inverse dans P .

Si $Q \in SST(A_M)$, il suffit de choisir une

plus grande entrée. On choisira celle la plus à droite.

IV



On obtient $m = \begin{pmatrix} m_1 & m_2 & \dots & m_R \\ m_1 & m_2 & \dots & m_R \end{pmatrix}$ avec m_i croissant (au sens large)

Remarque: Si Q standard à $k=M$ lettres, chacune m_i apparaissent

qu'une fois, alors

$m = \begin{pmatrix} 1 & 2 & \dots & k \\ m_1 & m_2 & \dots & m_R \end{pmatrix}$ est bel et bien un mot

Affirmation (Admise): $m_i = m_{i+1} \Rightarrow m_i \leq m_{i+1}$

(Hint: Observer la procédure d'insertion inverse).

Au final l'ensemble naturel auquel m appartient est:

$$\left\{ \begin{array}{l}
 m = \begin{pmatrix} m_1 & \dots & m_R \\ m_1 & \dots & m_R \end{pmatrix} \text{ pour un certain } k \\
 m_i \in \mathbb{A}_N \\
 m_i \in \mathbb{A}_M \\
 m_i \leq m_{i+1} ; m_i = m_{i+1} \Rightarrow m_i \leq m_{i+1}
 \end{array} \right.$$

$\simeq \mathcal{M}_{M \times N}(\mathbb{N})$ ou $m \mapsto \mathcal{M}$ s'obtient comme suit: $\mathcal{M}_{M, N}(\mathbb{N})$

$$m = \begin{pmatrix} m_1 & \dots & m_p \\ m_1 & \dots & m_p \end{pmatrix}$$

$$= \left(\begin{array}{c|c|c} 1 & \dots & 1 & 2 & \dots & 2 & \dots & N & \dots & N \\ \hline * & & & * & & & & & & * \end{array} \right)$$

↳ Encodé dans la colonne \mathcal{M}_1
avec $(\mathcal{M}_1)_i = \#\{i \mid i \text{ dans } *\}$

Ex: $m = \begin{pmatrix} 111 & 22 & 3333 \\ 122 & 12 & 11112 \end{pmatrix} \mapsto \mathcal{M}$

$$= \begin{matrix} N=2 \\ \vdots \\ 1 \end{matrix} \begin{array}{|c|c|c|} \hline 2 & 1 & 1 \\ \hline 1 & 1 & 4 \\ \hline \end{array} \begin{matrix} \\ \\ M=3 \end{matrix}$$

En conclusion

RSK: $\mathcal{M}_{M \times N}(\mathbb{N}) \xrightarrow{\sim} \left\{ (P, Q) \in \text{SST}(A_N) \times \text{SST}(A_M) \mid \text{sh } P = \text{sh } Q \right\}$

$\mathcal{M} \longmapsto (P, Q)$

s'obtient • en insérant $\mathcal{M} = (\mathcal{M}_1, \dots, \mathcal{M}_M)$ colonne par colonne par jeu de taquin pour obtenir P .

Chaque colonne $C \in \mathbb{N}^N$ est identifié à un mot $\#i = C_i$

• Dans le tableau d'enregistrement Q , on enregistre à la case de croissance le numéro de la colonne.

On en déduit assez simplement :

$$\text{wt}(P)_i = \#\{i \text{ dans le tableau } P\} = \sum_{j=1}^M (\mathcal{M}_j)_i = \sum_{j=1}^M \mathcal{M}_{ij}$$

$$\begin{aligned} \omega(Q)_j &= \# \{j \text{ dans le tableau } Q\} \\ &= \sum_{i=1}^N (e_{ij})_i = \sum_{i=1}^N e_{ij} \end{aligned}$$

VI

QED