

# *Tableaux Cantoriens: Ordre et relation*

## *Colloque ISM - UQAM*

Jean-Philippe Labbé

UQAM  
LaCIM

31 mai 2009

# Existence des nombres transcendants

Si on écrit le développement en base  $s > 1$  des nombres algébriques de l'intervalle  $(0, 1)$  dans un tableau  $T$  :

# Existence des nombres transcendants

Si on écrit le développement en base  $s > 1$  des nombres algébriques de l'intervalle  $(0, 1)$  dans un tableau  $T$  :

$s$	$s^{-1}$	$s^{-2}$	$s^{-3}$	$s^{-4}$	$s^{-5}$	$\dots$
0	$a_{11}$	$a_{12}$	$a_{13}$	$a_{14}$	$a_{15}$	$\dots$
0	$a_{21}$	$a_{22}$	$a_{23}$	$a_{24}$	$a_{25}$	$\dots$
0	$a_{31}$	$a_{32}$	$a_{33}$	$a_{34}$	$a_{35}$	$\dots$
0	$a_{41}$	$a_{42}$	$a_{43}$	$a_{44}$	$a_{45}$	$\dots$
0	$a_{51}$	$a_{52}$	$a_{53}$	$a_{54}$	$a_{55}$	$\dots$
$\vdots$	$\vdots$	$\vdots$	$\vdots$	$\vdots$	$\vdots$	$\ddots$

# Existence des nombres transcendants

Si on écrit le développement en base  $s > 1$  des nombres algébriques de l'intervalle  $(0, 1)$  dans un tableau  $T$  :

$s$	$s^{-1}$	$s^{-2}$	$s^{-3}$	$s^{-4}$	$s^{-5}$	$\dots$
0	$a_{11}$	$a_{12}$	$a_{13}$	$a_{14}$	$a_{15}$	$\dots$
0	$a_{21}$	$a_{22}$	$a_{23}$	$a_{24}$	$a_{25}$	$\dots$
0	$a_{31}$	$a_{32}$	$a_{33}$	$a_{34}$	$a_{35}$	$\dots$
0	$a_{41}$	$a_{42}$	$a_{43}$	$a_{44}$	$a_{45}$	$\dots$
0	$a_{51}$	$a_{52}$	$a_{53}$	$a_{54}$	$a_{55}$	$\dots$
$\vdots$	$\vdots$	$\vdots$	$\vdots$	$\vdots$	$\vdots$	$\ddots$

# Existence des nombres transcendants

Si on écrit le développement en base  $s > 1$  des nombres algébriques de l'intervalle  $(0, 1)$  dans un tableau  $T$  :

$s$	$s^{-1}$	$s^{-2}$	$s^{-3}$	$s^{-4}$	$s^{-5}$	$\dots$
0	$a_{11}$	$a_{12}$	$a_{13}$	$a_{14}$	$a_{15}$	$\dots$
0	$a_{21}$	$a_{22}$	$a_{23}$	$a_{24}$	$a_{25}$	$\dots$
0	$a_{31}$	$a_{32}$	$a_{33}$	$a_{34}$	$a_{35}$	$\dots$
0	$a_{41}$	$a_{42}$	$a_{43}$	$a_{44}$	$a_{45}$	$\dots$
0	$a_{51}$	$a_{52}$	$a_{53}$	$a_{54}$	$a_{55}$	$\dots$
$\vdots$	$\vdots$	$\vdots$	$\vdots$	$\vdots$	$\vdots$	$\ddots$

On crée le nombre  $b = b_1 b_2 b_3 b_4 b_5 \dots$  où  $b_i \neq a_{ii}$

# Définitions

Chaque ligne du tableau détermine un *mot*  $a_{i1}a_{i2}a_{i3}a_{i4} \dots$

## Définition

*L'ensemble des mots formés par les lignes est noté  $L$ .*

# Définitions

Chaque ligne du tableau détermine un *mot*  $a_{i1}a_{i2}a_{i3}a_{i4} \cdots$

## Définition

L'ensemble des mots formés par les lignes est noté  $L$ .

Le *permanent* d'une matrice  $n \times n$  définie sur un anneau est :

$$\sum_{\pi \in S_n} a_{\pi(1)1} a_{\pi(2)2} \cdots a_{\pi(n)n}.$$

# Définitions

Chaque ligne du tableau détermine un *mot*  $a_{i_1}a_{i_2}a_{i_3}a_{i_4} \cdots$

## Définition

L'ensemble des mots formés par les lignes est noté  $L$ .

Le *permanent* d'une matrice  $n \times n$  définie sur un anneau est :

$$\sum_{\pi \in S_n} a_{\pi(1)1} a_{\pi(2)2} \cdots a_{\pi(n)n}$$

Naturellement, on définit le permanent d'un tableau  $T$

## Définition

Le *permanent* d'un tableau  $T$  est l'ensemble des mots

$$\text{Perm}(T) = \bigcup_{\pi \in S_n} a_{\pi(1)1} a_{\pi(2)2} \cdots a_{\pi(n)n}$$

# Définitions

Chaque ligne du tableau détermine un *mot*  $a_{i_1}a_{i_2}a_{i_3}a_{i_4} \cdots$

## Définition

L'ensemble des mots formés par les lignes est noté  $L$ .

## Définition

Le permanent d'un tableau  $T$  est l'ensemble des mots

$$\text{Perm}(T) = \bigcup_{\pi \in S_n} a_{\pi(1)1}a_{\pi(2)2} \cdots a_{\pi(n)n}$$

## Définition

Un tableau  $T$  est Cantorien si aucun mot formé par les lignes n'apparaît dans  $\text{Perm}(T)$ . Donc,

$$L \cap \text{Perm}(T) = \emptyset.$$

# Nombres transcendants

Fait

*La diagonale  $a_{11}a_{22}a_{33}a_{44}\cdots$  est un nombre transcendant.*

# Nombres transcendants

Fait

*La diagonale  $a_{11}a_{22}a_{33}a_{44} \cdots$  est un nombre transcendant.*

Fait

*La diagonale  $a_{\sigma(1)1}a_{\sigma(2)2}a_{\sigma(3)3}a_{\sigma(4)4} \cdots$  est un nombre transcendant, où  $\sigma \in S_\infty$ .*

# Nombres transcendants

## Fait

*La diagonale  $a_{11}a_{22}a_{33}a_{44} \cdots$  est un nombre transcendant.*

## Fait

*La diagonale  $a_{\sigma(1)1}a_{\sigma(2)2}a_{\sigma(3)3}a_{\sigma(4)4} \cdots$  est un nombre transcendant, où  $\sigma \in S_\infty$ .*

## Fait

*Soit  $L$  un ensemble dénombrable de  $[0, 1]$  et  $T$  le tableau formé par les développements des éléments de  $L$  en base  $s \geq 2$ . Alors  $T$  est Cantorien. C'est-à-dire :*

$$\text{Perm}(T) \subseteq [0, 1] \setminus L.$$

# Nombres transcendants

## Fait

*Soit  $L$  un ensemble dénombrable de  $[0, 1]$  et  $T$  le tableau formé par les développements des éléments de  $L$  en base  $s \geq 2$ . Alors  $T$  est Cantorien. C'est-à-dire :*

$$\text{Perm}(T) \subseteq [0, 1] \setminus L.$$

## Fait

*Si  $s = 2$ , alors nous avons*

$$\text{Perm}(T) = [0, 1] \setminus L.$$

*Donc, si  $L$  contient tous les nombres algébriques de  $[0, 1]$ , alors  $\text{Perm}(T)$  est exactement l'ensemble de tous les nombres transcendants de  $[0, 1]$ .*

# Exemples

Pour la suite, nous considérons les tableaux finis  $n \times n$ . Soit  $A$  un alphabet de  $s$  lettres.

# Exemples

Pour la suite, nous considérons les tableaux finis  $n \times n$ . Soit  $A$  un alphabet de  $s$  lettres.

Voici quelques exemples de tableaux :

# Exemples

Pour la suite, nous considérons les tableaux finis  $n \times n$ . Soit  $A$  un alphabet de  $s$  lettres.

Voici quelques exemples de tableaux :

$$\begin{pmatrix} a & b \\ b & a \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} a & a & b & a & a & b \\ b & b & a & b & b & a \\ a & b & a & b & a & b \\ b & a & b & a & b & a \\ b & b & b & a & b & b \\ a & a & a & b & a & a \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} a & b & a \\ b & a & b \\ b & b & b \end{pmatrix}$$

## Exemples

Pour la suite, nous considérons les tableaux finis  $n \times n$ . Soit  $A$  un alphabet de  $s$  lettres.

Voici quelques exemples de tableaux :

$$\begin{pmatrix} a & b \\ b & a \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} a & a & b & a & a & b \\ b & b & a & b & b & a \\ a & b & a & b & a & b \\ b & a & b & a & b & a \\ b & b & b & a & b & b \\ a & a & a & b & a & a \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} a & b & a \\ b & a & b \\ b & b & b \end{pmatrix}$$

Le troisième n'est pas Cantorien.

# Exemples

Pour la suite, nous considérons les tableaux finis  $n \times n$ . Soit  $A$  un alphabet de  $s$  lettres.

Voici quelques exemples de tableaux :

$$\begin{pmatrix} a & b \\ b & a \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} a & a & b & a & a & b \\ b & b & a & b & b & a \\ a & b & a & b & a & b \\ b & a & b & a & b & a \\ b & b & b & a & b & b \\ a & a & a & b & a & a \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} a & b & a \\ b & a & b \\ b & b & b \end{pmatrix}$$

Le troisième n'est pas Cantorien.

# Condition suffisante (réduite)

## Fait

*Si pour chaque ligne  $i$ , il existe une ligne  $i'$  telle que  $a_{ij} \neq a_{i'j}$ , pour tout  $j$ , alors le tableau est Cantorien.*

# Condition suffisante (réduite)

## Fait

*Si pour chaque ligne  $i$ , il existe une ligne  $i'$  telle que  $a_{ij} \neq a_{i'j}$ , pour tout  $j$ , alors le tableau est Cantorien.*

$$\begin{pmatrix} a & a & b & a & a & b \\ b & b & a & b & b & a \\ a & b & a & b & a & b \\ b & a & b & a & b & a \\ b & b & b & a & b & b \\ a & a & a & b & a & a \end{pmatrix}$$

# Condition suffisante (réduite)

## Fait

*Si pour chaque ligne  $i$ , il existe une ligne  $i'$  telle que  $a_{ij} \neq a_{i'j}$ , pour tout  $j$ , alors le tableau est Cantorien.*

$$\begin{pmatrix} a & a & b & a & a & b \\ b & b & a & b & b & a \end{pmatrix}$$

# Condition suffisante (réduite)

## Fait

*Si pour chaque ligne  $i$ , il existe une ligne  $i'$  telle que  $a_{ij} \neq a_{i'j}$ , pour tout  $j$ , alors le tableau est Cantorien.*

$$\begin{pmatrix} a & a & b & a & a & b \\ b & b & a & b & b & a \\ a & b & a & b & a & b \\ b & a & b & a & b & a \end{pmatrix}$$

# Condition suffisante (réduite)

## Fait

*Si pour chaque ligne  $i$ , il existe une ligne  $i'$  telle que  $a_{ij} \neq a_{i'j}$ , pour tout  $j$ , alors le tableau est Cantorien.*

$$\begin{pmatrix} a & a & b & a & a & b \\ b & b & a & b & b & a \\ a & b & a & b & a & b \\ b & a & b & a & b & a \\ b & b & b & a & b & b \\ a & a & a & b & a & a \end{pmatrix}$$

# Relation d'équivalence sur les tableaux

## Fait

*La propriété « être Cantorien » est invariant :*

- ▶ *par permutation de lignes ;*
- ▶ *par permutation de colonnes ;*
- ▶ *étant donnée une bijection de l'alphabet, remplacer les éléments d'une colonne par leurs images via la bijection.*

# Relation d'équivalence sur les tableaux

## Fait

*La propriété « être Cantorien » est invariant :*

- ▶ *par permutation de lignes ;*
- ▶ *par permutation de colonnes ;*
- ▶ *étant donnée une bijection de l'alphabet, remplacer les éléments d'une colonne par leurs images via la bijection.*

$$\left( \begin{array}{ccccc} a & a & b & b & c \\ a & a & b & b & c \\ a & a & b & b & c \\ b & b & a & a & d \\ b & b & a & a & d \end{array} \right), \left( \begin{array}{ccccc} a & a & a & a & a \\ a & a & a & a & a \\ a & a & a & a & a \\ b & b & b & b & b \\ b & b & b & b & b \end{array} \right)$$

# Définition

## Définition

Soit  $T'$  et  $T$  deux tableaux  $n \times n$ . Alors on note

$$T' \sim T \iff T' \text{ peut être obtenu à partir de } T \text{ par une suite finie de transformations invariantes}$$

On dira alors que  $T'$  est équivalent à  $T$ .

# Ordre total sur les tableaux

Un tableau est une suite de  $n$  mots de longueur  $n$  de l'alphabet  $A$ .

# Ordre total sur les tableaux

Un tableau est une suite de  $n$  mots de longueur  $n$  de l'alphabet  $A$ .

## Définition

Soient  $T$  et  $T'$  deux tableaux d'ordre  $n$ . On définit naturellement la relation

$$T' \preceq T \iff T'[1] \preceq_{lex} T[1]$$

si  $T'[1] =_{lex} T[1]$ , alors  $T'[2] \preceq_{lex} T[2]$   
etc.

où  $\preceq_{lex}$  est l'ordre lexicographique sur  $A$ .

# Représentant minimal d'une classe

## Fait

*Soit  $T$  un tableau d'ordre  $n$ . Étant donné que les tableaux sont totalement ordonnés, il existe un représentant minimal  $T_{min}$  de  $T$  sous  $\equiv$  et  $\prec$ .*

# Représentant minimal d'une classe

## Fait

*Soit  $T$  un tableau d'ordre  $n$ . Étant donné que les tableaux sont totalement ordonnés, il existe un représentant minimal  $T_{min}$  de  $T$  sous  $\equiv$  et  $\prec$ .*

## Problème

*Comment trouver « rapidement »  $T_{min}$  ? Comment trouver « rapidement » tous les  $T_{min}$  ?  
(Objet principal de la recherche)*

# Représentant minimal d'une classe

## Fait

*Soit  $T$  un tableau d'ordre  $n$ . Étant donné que les tableaux sont totalement ordonnés, il existe un représentant minimal  $T_{min}$  de  $T$  sous  $\equiv$  et  $\prec$ .*

## Problème

*Comment trouver « rapidement »  $T_{min}$  ? Comment trouver « rapidement » tous les  $T_{min}$  ?  
(Objet principal de la recherche)*

L'objectif est de trouver une condition nécessaire et suffisante pour qu'un tableau soit Cantorien.

# Représentant minimaux Cantoriens

Nombre de tableaux Cantorien d'ordre  $n$  sur un alphabet à  $s$  lettres :

# Représentant minimaux Cantoriens

Nombre de tableaux Cantorien d'ordre  $n$  sur un alphabet à  $s$  lettres :

$n \setminus s$	2	3	4	5	6
2	$1 \cdot 2^2$	$4 \cdot 3^2$	$9 \cdot 4^2$	$16 \cdot 5^2$	$25 \cdot 6^2$
3	$3 \cdot 2^3$	$188 \cdot 3^3$	$1863 \cdot 4^3$	$9264 \cdot 5^3$	$32075 \cdot 6^3$
4	$109 \cdot 2^4$	$100144 \cdot 3^4$	*	-	-
5	$2765 \cdot 2^5$	*	*	*	-
⋮	⋮				

# Représentant

Nombre de représentants minimaux Cantoriens d'ordre  $n$  sur un alphabet à  $s$  lettres :

$n \backslash s$	2	3	4	5	6
2	1	1	1	1	1
3	1	5	5	5	5
4	6	*	*	-	-
5	*	*	*	*	-
⋮	⋮				

# Représentant

Nombre de représentants minimaux Cantoriens d'ordre  $n$  sur un alphabet à  $s$  lettres :

$n \backslash s$	2	3	4	5	6
2	1	1	1	1	1
3	1	5	5	5	5
4	6	*	*	-	-
5	*	*	*	*	-
⋮	⋮				

Suite : à l'aide des représentants, trouver une condition nécessaire et suffisante. Fera appel aux tableaux de Young ?

# Représentant

Nombre de représentants minimaux Cantoriens d'ordre  $n$  sur un alphabet à  $s$  lettres :

$n \backslash s$	2	3	4	5	6
2	1	1	1	1	1
3	1	5	5	5	5
4	6	*	*	-	-
5	*	*	*	*	-
⋮	⋮				

Suite : à l'aide des représentants, trouver une condition nécessaire et suffisante. Fera appel aux tableaux de Young ?

# Représentant

Nombre de représentants minimaux Cantoriens d'ordre  $n$  sur un alphabet à  $s$  lettres :

$n \backslash s$	2	3	4	5	6
2	1	1	1	1	1
3	1	5	5	5	5
4	6	*	*	-	-
5	*	*	*	*	-
⋮	⋮				

Suite : à l'aide des représentants, trouver une condition nécessaire et suffisante. Fera appel aux tableaux de Young ?