

Des automates au service de la théorie combinatoire des groupes

Ines Klimann

IRIF – UMR 8243 CNRS & Université Paris Diderot



MealyM
JCJC-12-JS02-012-01





Burnside

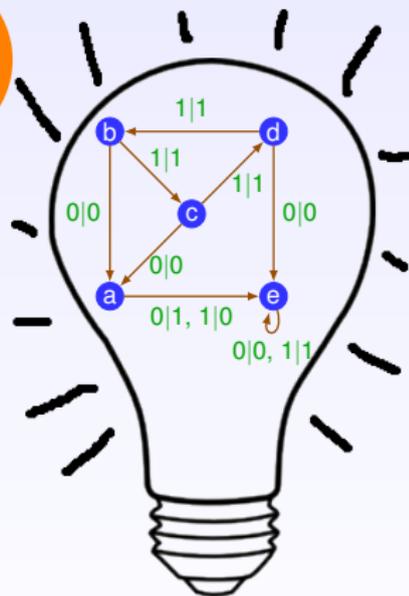


Milnor

1961



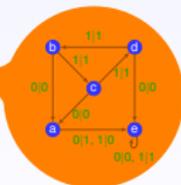
1961



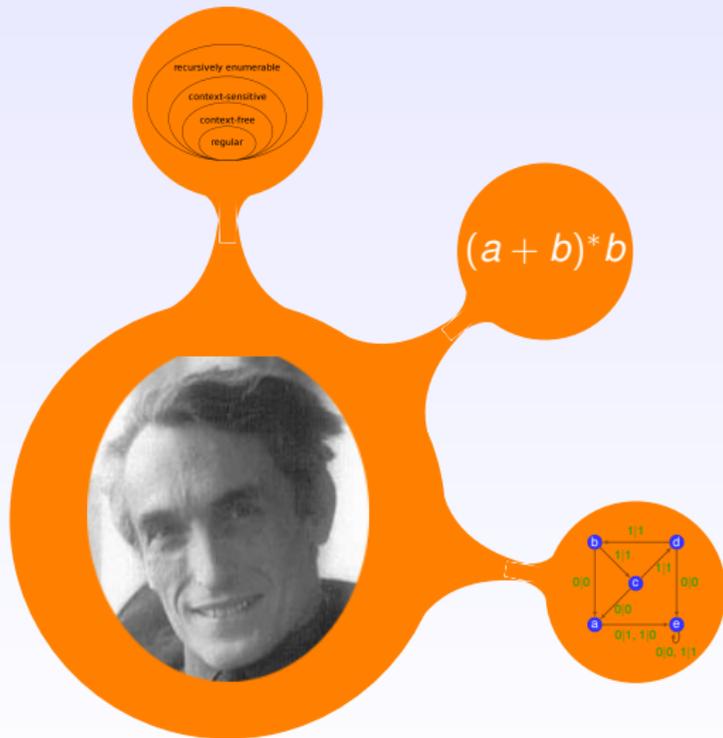
1956



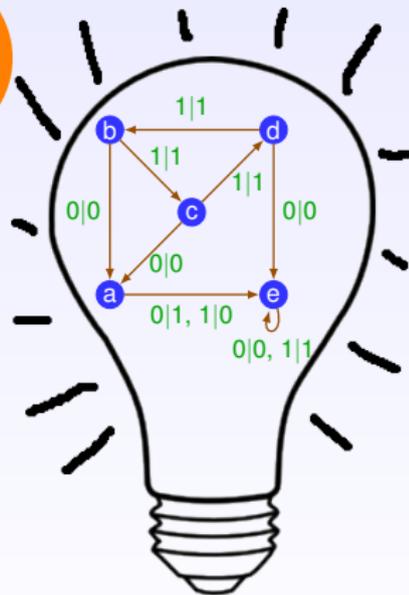
$$(a + b)^* b$$



1956



1961



1902



Un groupe finiment engendré dont tous les éléments sont d'ordre fini est-il fini ?



Burnside

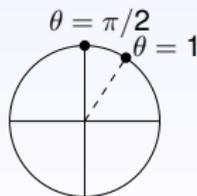
Ordre d'un élément

$$x \in G \text{ d'ordre fini} \iff \exists n \geq 1, x^n = \mathbb{1}$$

Ordre d'un élément

$$x \in G \text{ d'ordre fini} \iff \exists n \geq 1, x^n = \mathbb{1}$$

- ▶ $\mathbb{Z}/n\mathbb{Z}$: tout élément d'ordre fini
- ▶ \mathbb{Z} : seul 0 d'ordre fini
- ▶ $\mathbb{R}/2\pi\mathbb{Z}$: $\pi/2$ d'ordre fini — 1 d'ordre infini



1902



Un groupe finiment engendré dont tous les éléments sont d'ordre fini est-il fini ?



Burnside

1902

1964

Un groupe finiment engendré dont tous les éléments sont d'ordre fini est-il fini ?



Burnside

Non!



Golod



Shafarevich

1902

1964

1968

Un groupe finiment engendré dont tous les éléments sont d'ordre fini est-il fini ?



Burnside

Non!



Golod



Shafarevich

Même si les ordres sont bornés



Novikov



Adian

1902

1964

1968

Un groupe finiment engendré dont tous les éléments sont d'ordre fini est-il fini ?



Burnside

1902

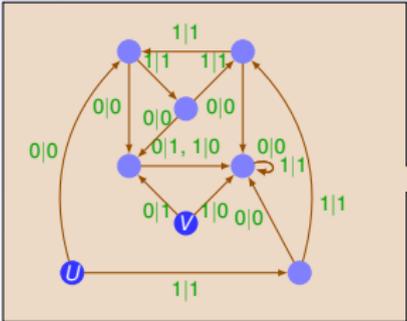
1964 1972

1968

Un groupe finiment engendré dont tous les éléments sont d'ordre fini est-il fini ?



Burnside



Aleshin

1902

1964 1972 1980

1968

Un groupe finiment engendré dont tous les éléments sont d'ordre fini est-il fini ?



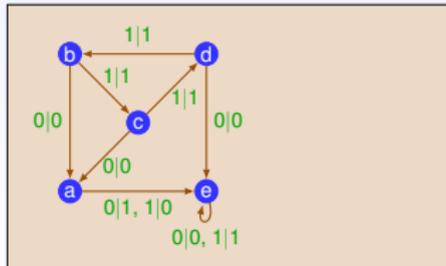
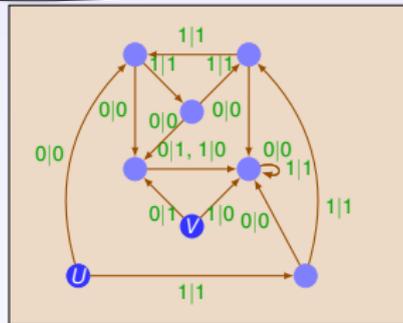
Burnside



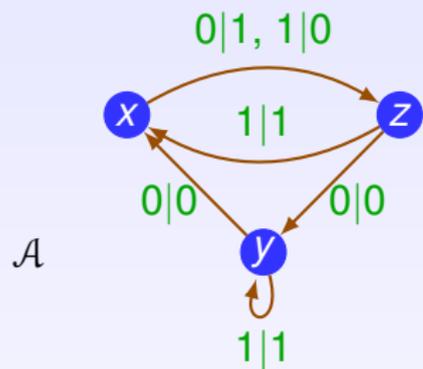
Aleshin



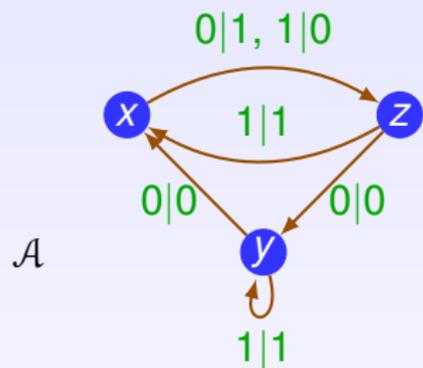
Grigorchuk



(Semi-)groupes d'automate

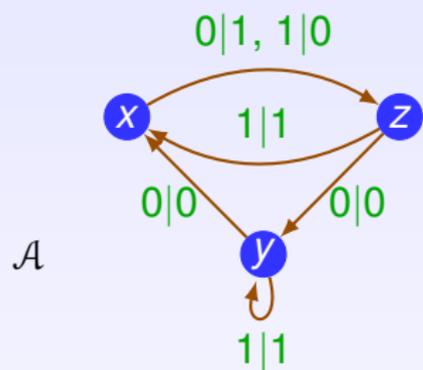


(Semi-)groupes d'automate



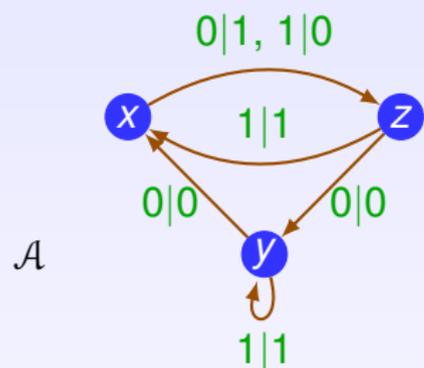
$$\rho_x : 01000 \mapsto 11100$$

(Semi-)groupes d'automate



$$\rho_x : 01000 \mapsto 11100$$
$$\Sigma^* \rightarrow \Sigma^*$$

(Semi-)groupes d'automate

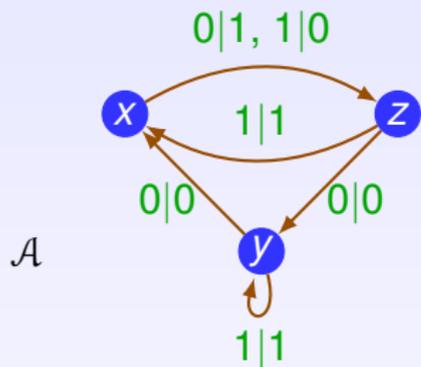


$\langle \mathcal{A} \rangle_+$ semi-groupe

- ▶ déterministe [fonction]
- ▶ complet [défini sur tout Σ^*]

$$\rho_x : \quad 01000 \mapsto 11100$$
$$\Sigma^* \rightarrow \Sigma^*$$

(Semi-)groupes d'automate



- ▶ déterministe [fonction]
- ▶ complet [défini sur tout Σ^*]
- ▶ les états permutent l'alphabet [pour les groupes]

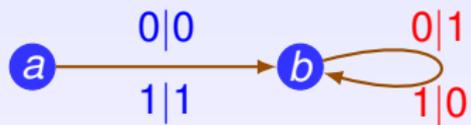
$\langle \mathcal{A} \rangle_+$ semi-groupe

$\langle \mathcal{A} \rangle$ groupe

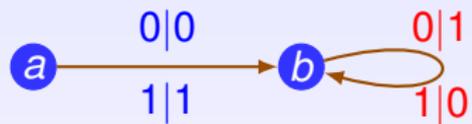
$\rho_x : 01000 \mapsto 11100$

$\Sigma^* \rightarrow \Sigma^*$

Des exemples



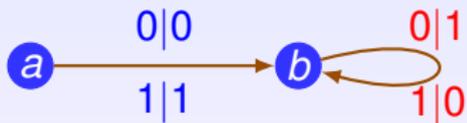
Des exemples



$\rho_b :$

001110010101...	101110010101...
↓	↓
110001101010...	010001101010...

Des exemples

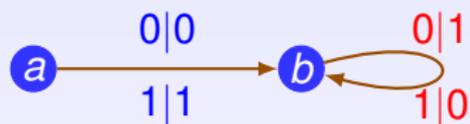


$\rho_b :$

001110010101...	101110010101...
↓	↓
110001101010...	010001101010...

$$\rho_b^2 = \text{id}_{\Sigma^*}$$

Des exemples



ρ_a :

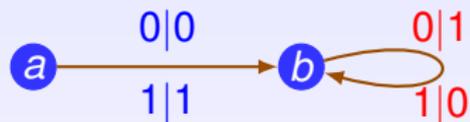
001110010101 ...	101110010101 ...
↓	↓
010001101010 ...	110001101010 ...

ρ_b :

001110010101 ...	101110010101 ...
↓	↓
110001101010 ...	010001101010 ...

$$\rho_b^2 = \text{id}_{\Sigma^*}$$

Des exemples



ρ_a :

001110010101 ...	101110010101 ...
↓	↓
010001101010 ...	110001101010 ...

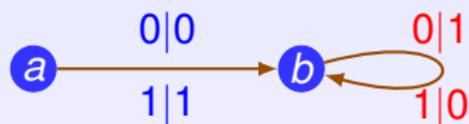
$$\rho_a^2 = \text{id}_{\Sigma^*}$$

ρ_b :

001110010101 ...	101110010101 ...
↓	↓
110001101010 ...	010001101010 ...

$$\rho_b^2 = \text{id}_{\Sigma^*}$$

Des exemples



$\rho_a :$

001110010101 ...	101110010101 ...
↓	↓
010001101010 ...	110001101010 ...

$$\rho_a^2 = \text{id}_{\Sigma^*}$$

$\rho_b :$

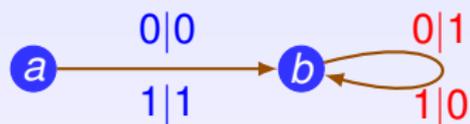
001110010101 ...	101110010101 ...
↓	↓
110001101010 ...	010001101010 ...

$$\rho_b^2 = \text{id}_{\Sigma^*}$$

$\rho_b \rho_a = \rho_a \rho_b :$

001110010101 ...	101110010101 ...
↓	↓
101110010101 ...	001110010101 ...

Des exemples



$$\rho_a : \begin{array}{cc} 001110010101 \dots & 101110010101 \dots \\ \Downarrow & \Downarrow \\ 010001101010 \dots & 110001101010 \dots \end{array}$$

$$\rho_a^2 = \text{id}_{\Sigma^*}$$

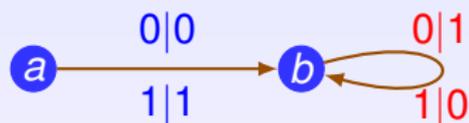
$$\rho_b : \begin{array}{cc} 001110010101 \dots & 101110010101 \dots \\ \Downarrow & \Downarrow \\ 110001101010 \dots & 010001101010 \dots \end{array}$$

$$\rho_b^2 = \text{id}_{\Sigma^*}$$

$$\rho_b \rho_a = \rho_a \rho_b : \begin{array}{cc} 001110010101 \dots & 101110010101 \dots \\ \Downarrow & \Downarrow \\ 101110010101 \dots & 001110010101 \dots \end{array}$$

$$(\rho_a \rho_b)^2 = \text{id}_{\Sigma^*}$$

Des exemples



$$\mathbb{Z}/2\mathbb{Z} \times \mathbb{Z}/2\mathbb{Z}$$

$$\rho_a : \begin{array}{cc} 001110010101 \dots & 101110010101 \dots \\ \Downarrow & \Downarrow \\ 010001101010 \dots & 110001101010 \dots \end{array}$$

$$\rho_a^2 = \text{id}_{\Sigma^*}$$

$$\rho_b : \begin{array}{cc} 001110010101 \dots & 101110010101 \dots \\ \Downarrow & \Downarrow \\ 110001101010 \dots & 010001101010 \dots \end{array}$$

$$\rho_b^2 = \text{id}_{\Sigma^*}$$

$$\rho_b \rho_a = \rho_a \rho_b : \begin{array}{cc} 001110010101 \dots & 101110010101 \dots \\ \Downarrow & \Downarrow \\ 101110010101 \dots & 001110010101 \dots \end{array}$$

$$(\rho_a \rho_b)^2 = \text{id}_{\Sigma^*}$$

Des exemples



Des exemples



$z : 111001010100 \mapsto 111001010100$

$u : 111001010100 \mapsto 000101010100$

Des exemples



$z : 111001010100 \mapsto 111001010100$

$u : 111001010100 \mapsto 000101010100 + 1$

Des exemples



$z : 111001010100 \mapsto 111001010100 \quad + 0$

$u : 111001010100 \mapsto 000101010100 \quad + 1$

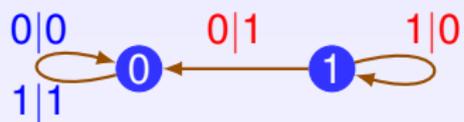
Des exemples



$z : 111001010100 \mapsto 111001010100 \quad + 0$

$u : 111001010100 \mapsto 000101010100 \quad + 1$

Des exemples

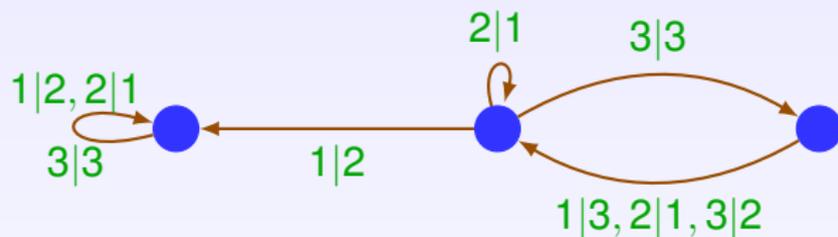


\mathbb{N}, \mathbb{Z}

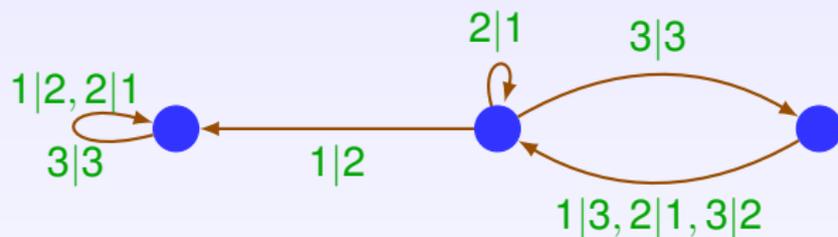
$z : 111001010100 \mapsto 111001010100 \quad + 0$

$u : 111001010100 \mapsto 000101010100 \quad + 1$

Des exemples



Des exemples

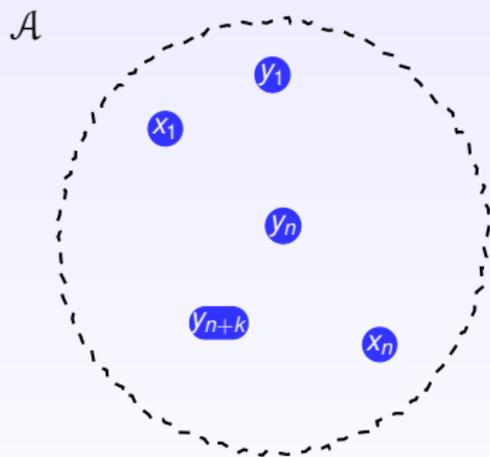


$$1\ 494\ 186\ 269\ 970\ 473\ 680\ 896 = 2^{64} \cdot 3^4 \approx 1.5 \times 10^{21}$$

Un levier combinatoire

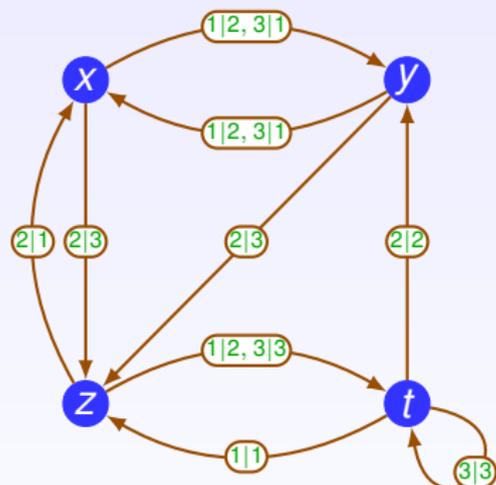
Exemple du problème du mot

$$\rho_{x_1 \cdots x_n} \stackrel{?}{=} \rho_{y_1 \cdots y_{n+k}}$$



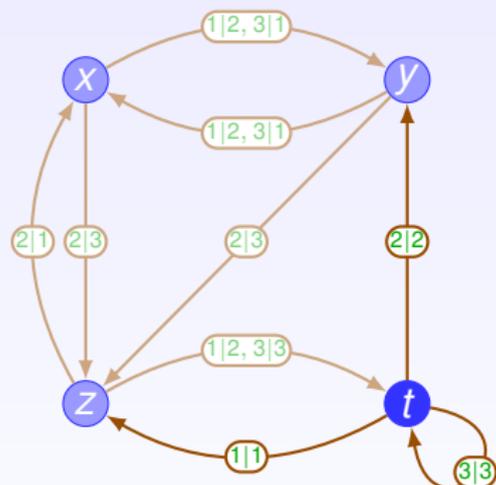
Un levier combinatoire

Exemple du problème du mot



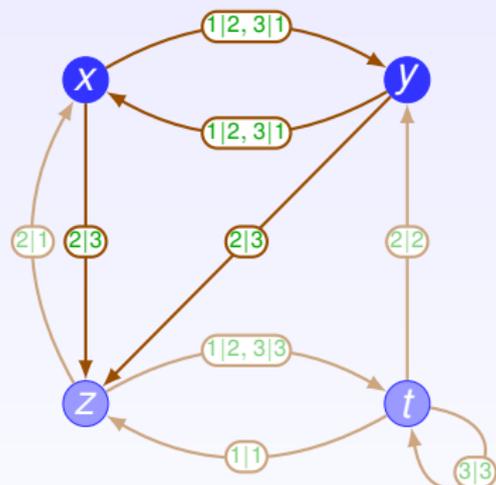
Un levier combinatoire

Exemple du problème du mot



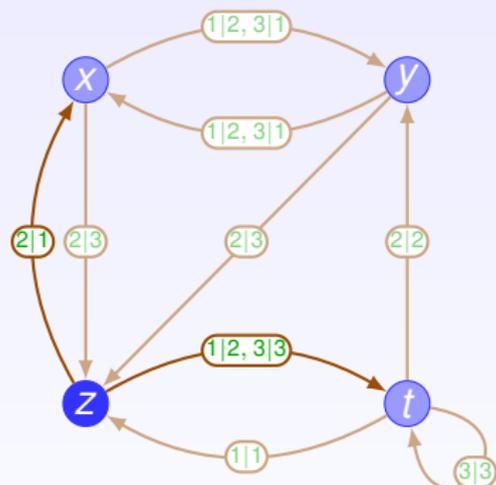
Un levier combinatoire

Exemple du problème du mot



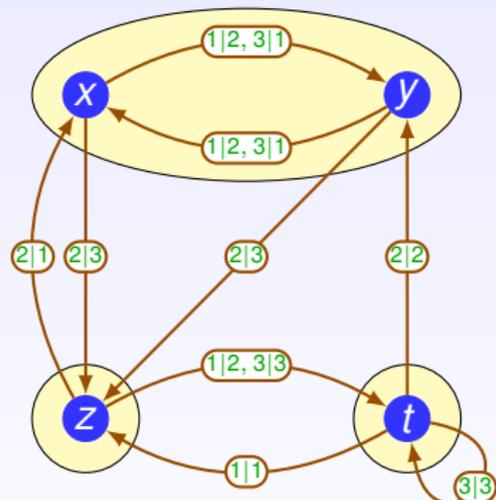
Un levier combinatoire

Exemple du problème du mot



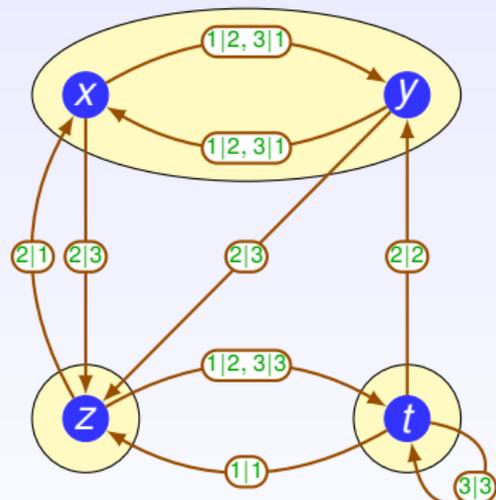
Un levier combinatoire

Exemple du problème du mot



Un levier combinatoire

Exemple du problème du mot



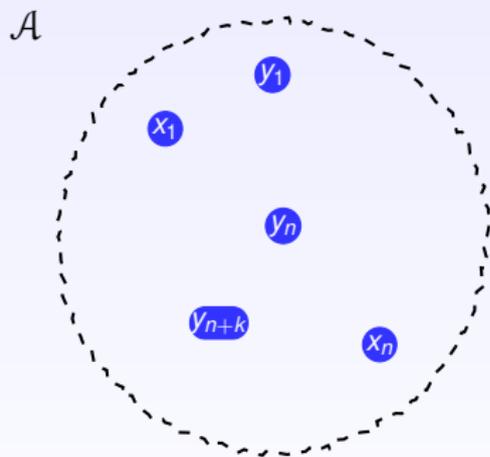
+ minimisation classique :

$$[x] = [y] \iff \rho_{x|\Sigma^*} = \rho_{y|\Sigma^*}$$

Un levier combinatoire

Exemple du problème du mot

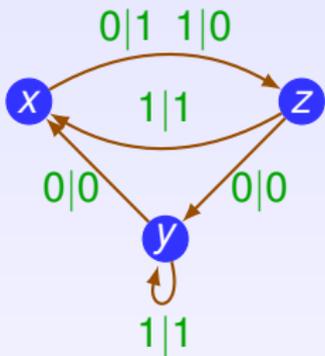
$$\rho_{x_1 \cdots x_n} \stackrel{?}{=} \rho_{y_1 \cdots y_{n+k}}$$



$$\rho_{x_i} : \Sigma^* \rightarrow \Sigma^*$$

$$\rho_{x_1 x_2 \dots x_n} = \rho_{x_n} \circ \dots \circ \rho_{x_1}$$

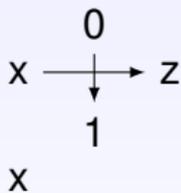
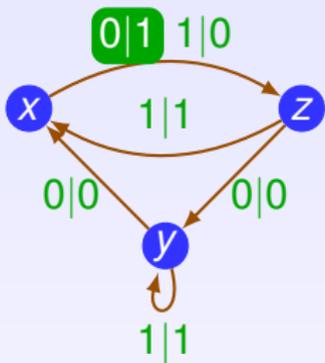
\mathcal{A}



$$\rho_{x_i} : \Sigma^* \rightarrow \Sigma^*$$

$$\rho_{x_1 x_2 \dots x_n} = \rho_{x_n} \circ \dots \circ \rho_{x_1}$$

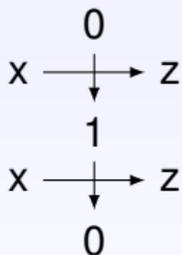
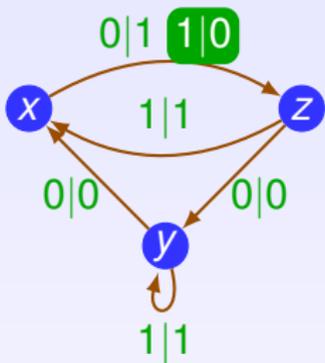
\mathcal{A}



$$\rho_{x_i} : \Sigma^* \rightarrow \Sigma^*$$

$$\rho_{x_1 x_2 \dots x_n} = \rho_{x_n} \circ \dots \circ \rho_{x_1}$$

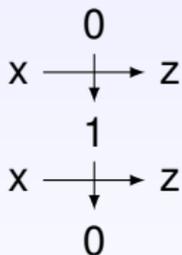
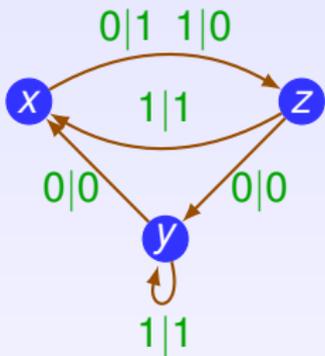
\mathcal{A}



$$\rho_{x_i} : \Sigma^* \rightarrow \Sigma^*$$

$$\rho_{x_1 x_2 \dots x_n} = \rho_{x_n} \circ \dots \circ \rho_{x_1}$$

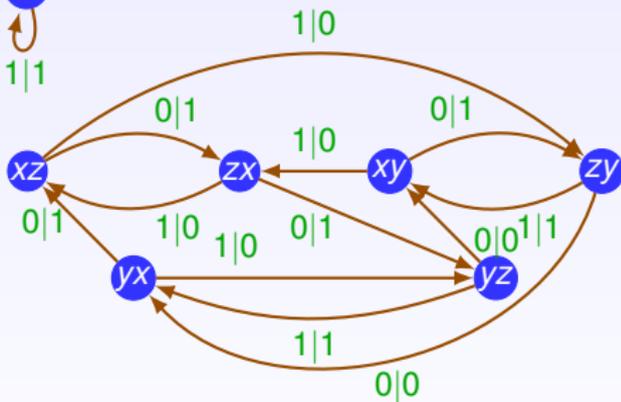
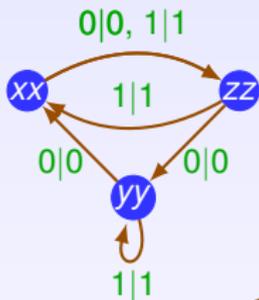
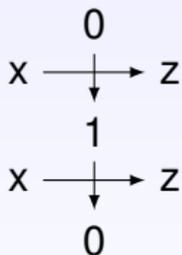
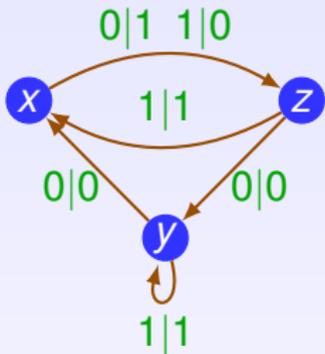
\mathcal{A}



$$\rho_{x_i} : \Sigma^* \rightarrow \Sigma^*$$

$$\rho_{x_1 x_2 \dots x_n} = \rho_{x_n} \circ \dots \circ \rho_{x_1}$$

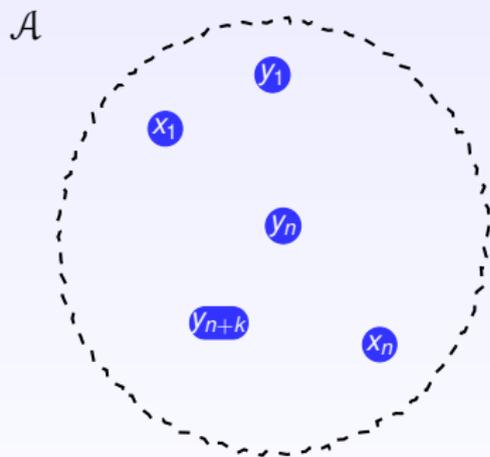
\mathcal{A}



Un levier combinatoire

Exemple du problème du mot

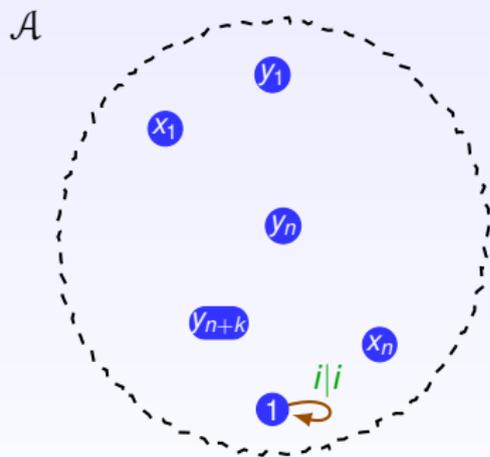
$$\rho_{x_1 \cdots x_n} \stackrel{?}{=} \rho_{y_1 \cdots y_{n+k}}$$



Un levier combinatoire

Exemple du problème du mot

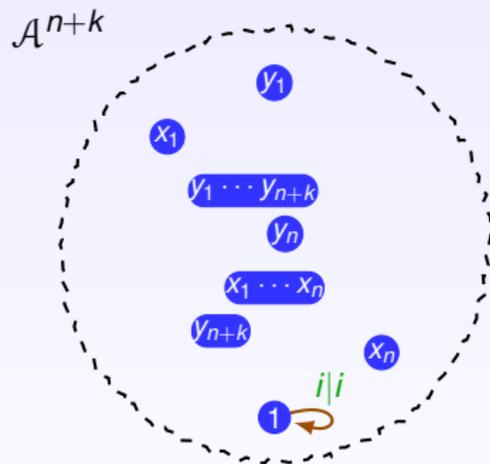
$$\rho_{x_1 \dots x_n} \stackrel{?}{=} \rho_{y_1 \dots y_{n+k}}$$



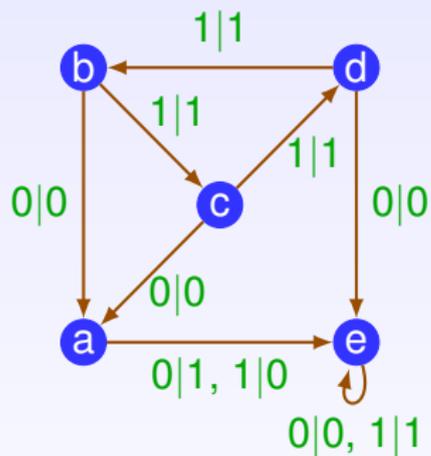
Un levier combinatoire

Exemple du problème du mot

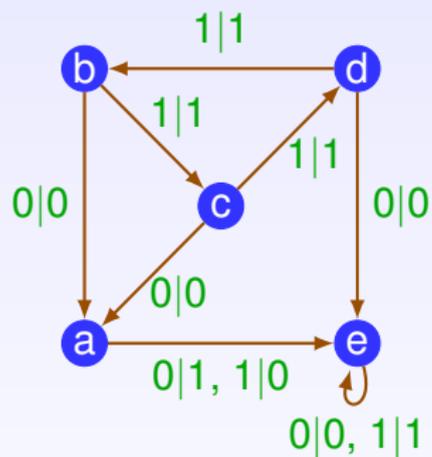
$$\rho_{x_1 \cdots x_n} \stackrel{?}{=} \rho_{y_1 \cdots y_{n+k}}$$



Le groupe de Grigorchuk est Burnside infini



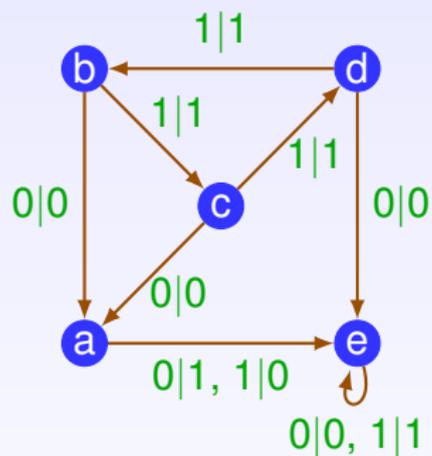
Le groupe de Grigorchuk est Burnside infini



Fait 1

Γ est infini

Le groupe de Grigorchuk est Burnside infini



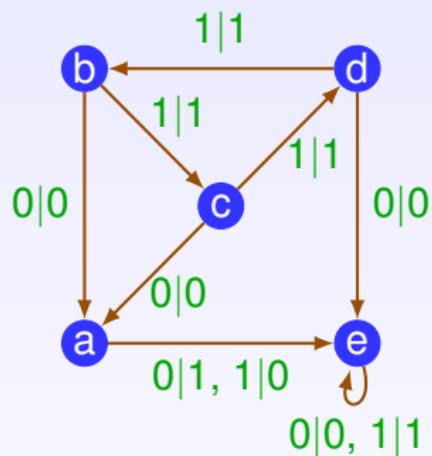
Fait 1

Γ est infini

$(u_k$

$)_{k \geq 0}$

Le groupe de Grigorchuk est Burnside infini



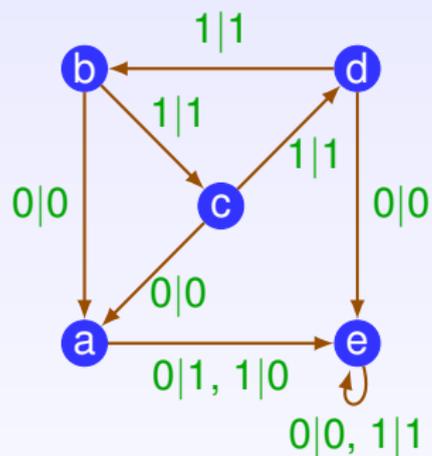
Fait 1

Γ est infini

$$(\eta^k(a) : 1^\omega \mapsto 1^k 0 1^\omega)_{k \geq 0}$$

$$\begin{array}{ll} \eta : a \mapsto aba, & b \mapsto d \\ c \mapsto b, & d \mapsto c \end{array}$$

Le groupe de Grigorchuk est Burnside infini



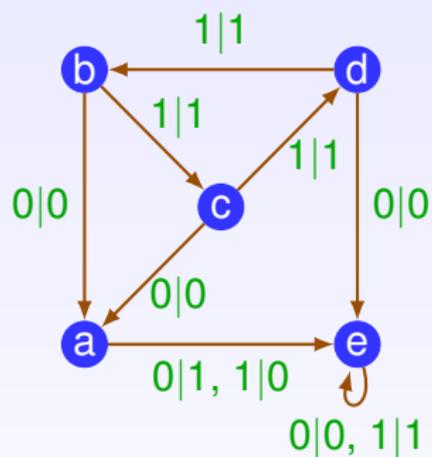
Fait 1

Γ est infini

Fait 2

Γ est un 2-groupe

Le groupe de Grigorchuk est Burnside infini



Fait 1

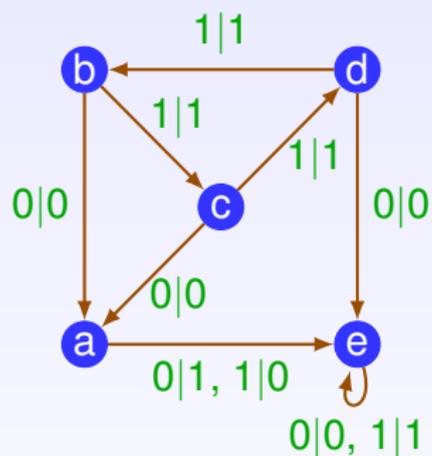
Γ est infini

Fait 2

Γ est un 2-groupe

\circ	b	c	d	e
b	e	d	c	b
c	d	e	b	c
d	c	b	e	d
e	b	c	d	e

Le groupe de Grigorchuk est Burnside infini



Fait 1

Γ est infini

Fait 2

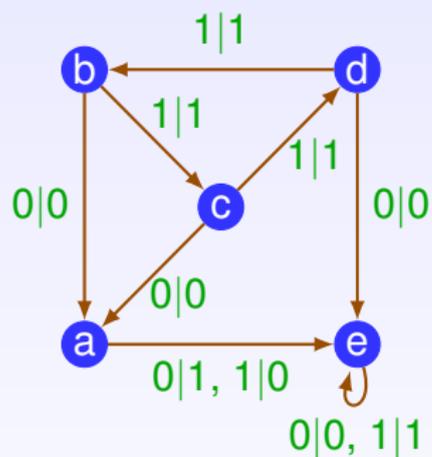
Γ est un 2-groupe

\circ	b	c	d	e
b	e	d	c	b
c	d	e	b	c
d	c	b	e	d
e	b	c	d	e

$aSaS \dots Sa$
 $SaSa \dots aS$

longueur impaire : conjugué à un élément plus court

Le groupe de Grigorchuk est Burnside infini



Fait 1

Γ est infini

Fait 2

Γ est un 2-groupe

\circ	b	c	d	e
b	e	d	c	b
c	d	e	b	c
d	c	b	e	d
e	b	c	d	e

longueur impaire : conjugué à un élément plus court

longueur paire : plus technique



Burnside



Milnor

Croissance

$$\mathbb{Z}^2 = \langle a = (0, 1), b = (1, 0) \mid ab = ba \rangle$$

Croissance

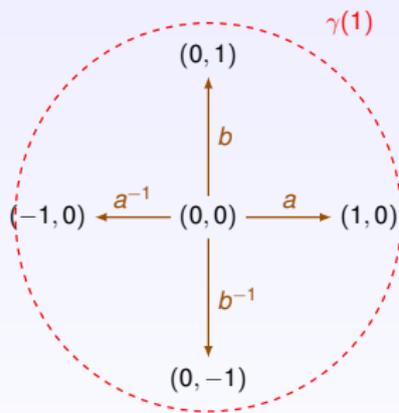
$$\mathbb{Z}^2 = \langle a = (0, 1), b = (1, 0) \mid ab = ba \rangle$$

$$\gamma(0) = 1$$

(0, 0)

Croissance

$$\mathbb{Z}^2 = \langle a = (0, 1), b = (1, 0) \mid ab = ba \rangle$$

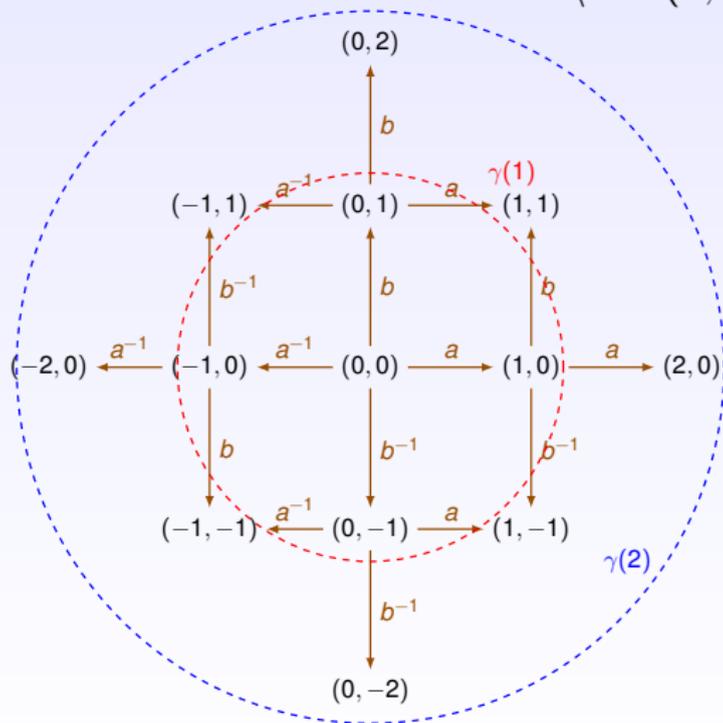


$$\gamma(0) = 1$$

$$\gamma(1) = 5$$

Croissance

$$\mathbb{Z}^2 = \langle a = (0, 1), b = (1, 0) \mid ab = ba \rangle$$



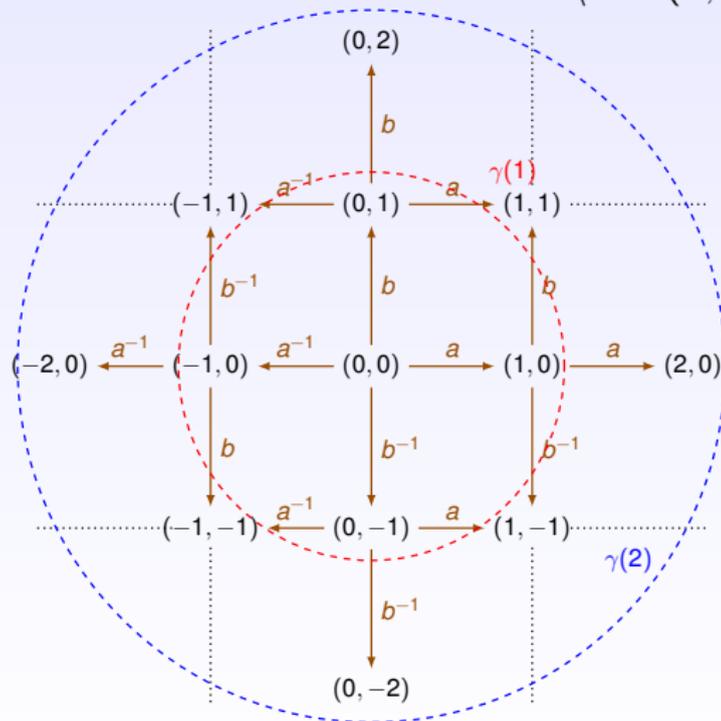
$$\gamma(0) = 1$$

$$\gamma(1) = 5$$

$$\gamma(2) = 13$$

Croissance

$$\mathbb{Z}^2 = \langle a = (0, 1), b = (1, 0) \mid ab = ba \rangle$$



$$\gamma(0) = 1$$

$$\gamma(1) = 5$$

$$\gamma(2) = 13$$

$$\vdots$$

$$\gamma(n) = 2n^2 + 2n + 1$$

Croissance

$$\mathbb{F}_2 = \langle a, b \rangle$$

Croissance

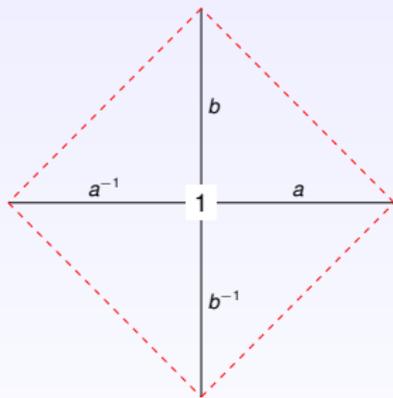
$$\mathbb{F}_2 = \langle a, b \rangle$$

$$\gamma(0) = 1$$

1

Croissance

$$\mathbb{F}_2 = \langle a, b \rangle$$

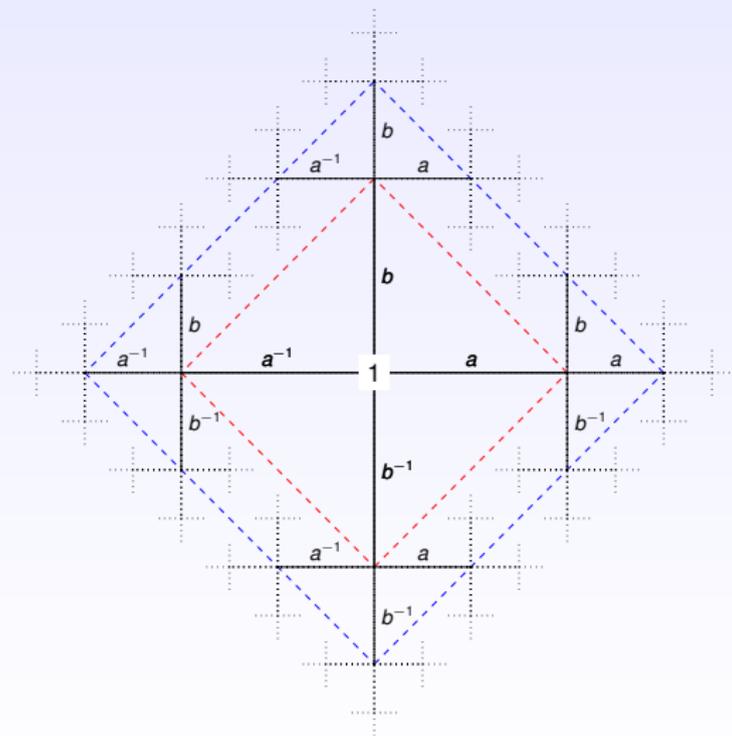


$$\gamma(0) = 1$$

$$\gamma(1) = 5$$

Croissance

$$\mathbb{F}_2 = \langle a, b \rangle$$



$$\gamma(0) = 1$$

$$\gamma(1) = 5$$

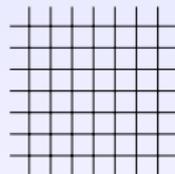
$$\gamma(2) = 17$$

\vdots

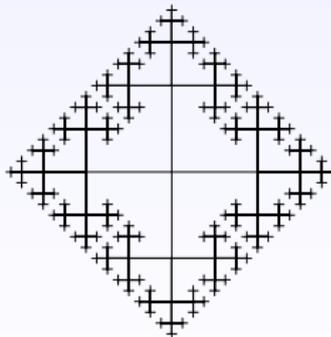
$$\gamma(n) = 2 \times 3^n - 1$$

croissance bornée : groupes finis

croissance polynomiale : \mathbb{Z}^d , groupes abéliens



croissance exponentielle : \mathbb{F}_d

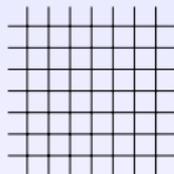


1968



croissance bornée : groupes finis

croissance polynomiale : \mathbb{Z}^d , groupes abéliens

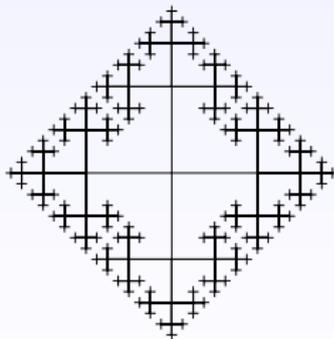


Milnor



Et entre les deux ?

croissance exponentielle : \mathbb{F}_d

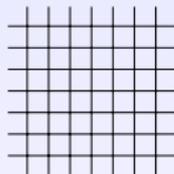


1968

1983

croissance bornée : groupes finis

croissance polynomiale : \mathbb{Z}^d , groupes abéliens

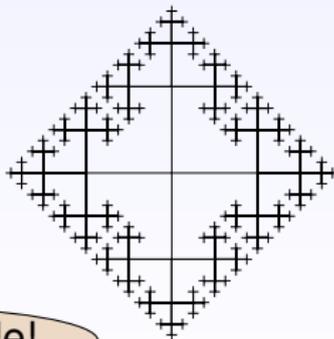


Milnor



Et entre les deux ?

croissance exponentielle : \mathbb{F}_d



Grigorchuk



C'est possible!

Le groupe de Grigorchuk est à croissance intermédiaire

Fait 1

Γ n'est pas à croissance polynomiale

Le groupe de Grigorchuk est à croissance intermédiaire

Fait 1

Γ n'est pas à croissance polynomiale

Γ et $\Gamma \times \Gamma$

Le groupe de Grigorchuk est à croissance intermédiaire

Fait 1

Γ n'est pas à croissance polynomiale

Γ et $\Gamma \times \Gamma$ sont commensurables

Le groupe de Grigorchuk est à croissance intermédiaire

Fait 1

Γ n'est pas à croissance polynomiale

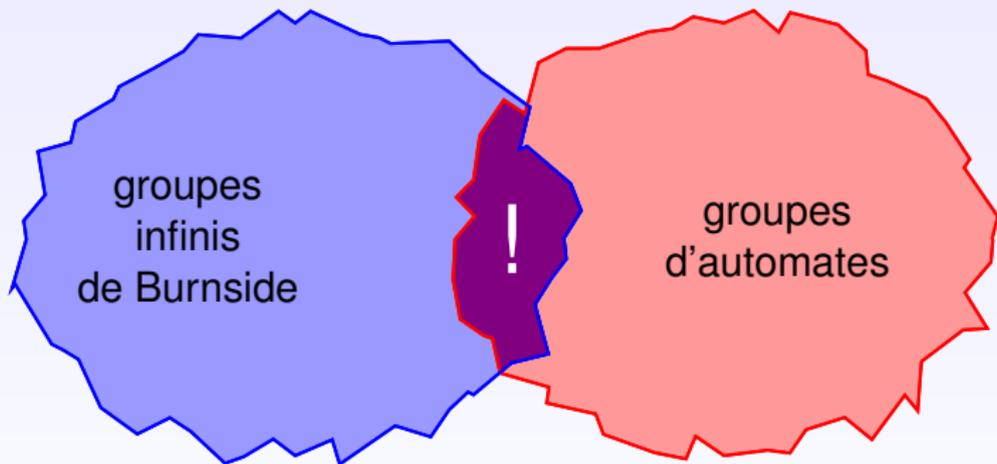
Γ et $\Gamma \times \Gamma$ sont commensurables

Fait 2

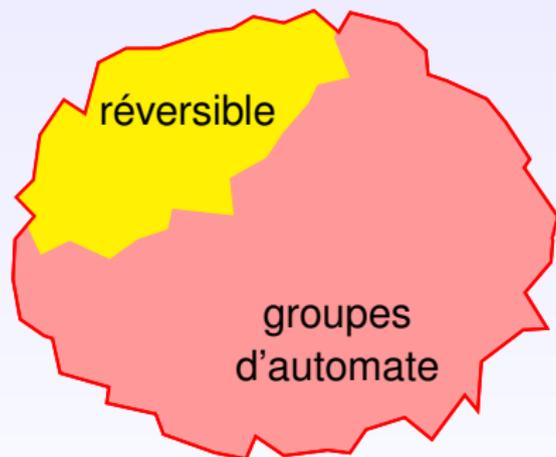
Γ n'est pas à croissance exponentielle

(considérations très “théorie des groupes”)

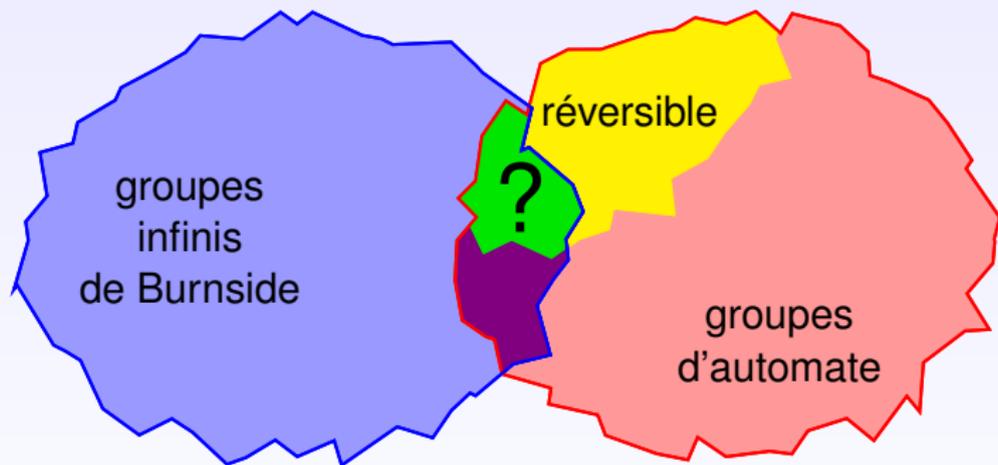
Aleshin + Grigorchuk



Projet JCJC MealyM



Projet JCJC MealyM



Ordres et puissances

\mathcal{A} réversible (les lettres induisent des permutations des états)

Problème de finitude

$\langle \mathcal{A} \rangle$ est fini \iff les cc des \mathcal{A}^n sont bornées

Problème d'ordre

$\rho_{\mathbf{u}}$ d'ordre fini \iff les cc des \mathbf{u}^n sont bornées

Ordres et puissances

\mathcal{A} réversible (les lettres induisent des permutations des états)

Problème de finitude

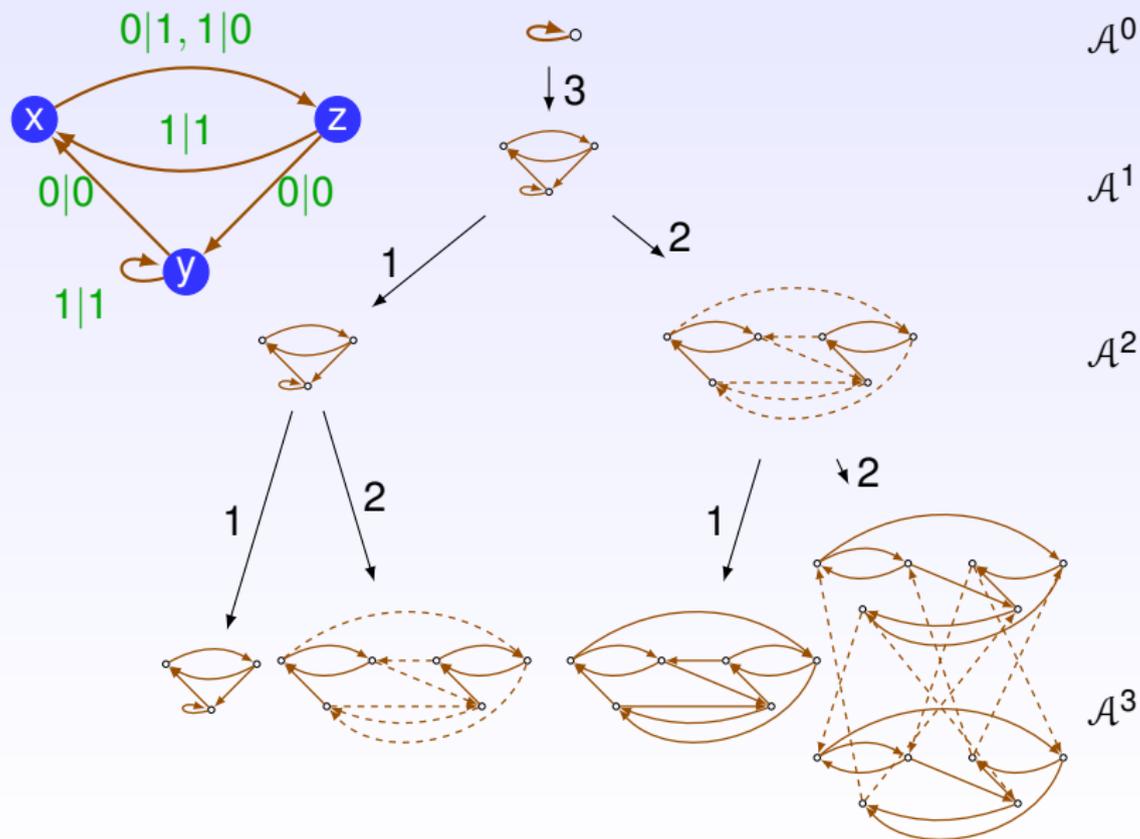
$\langle \mathcal{A} \rangle$ est fini \iff les cc des \mathcal{A}^n sont bornées

propriétés de certains chemins dans l'arbre lex de Schreier

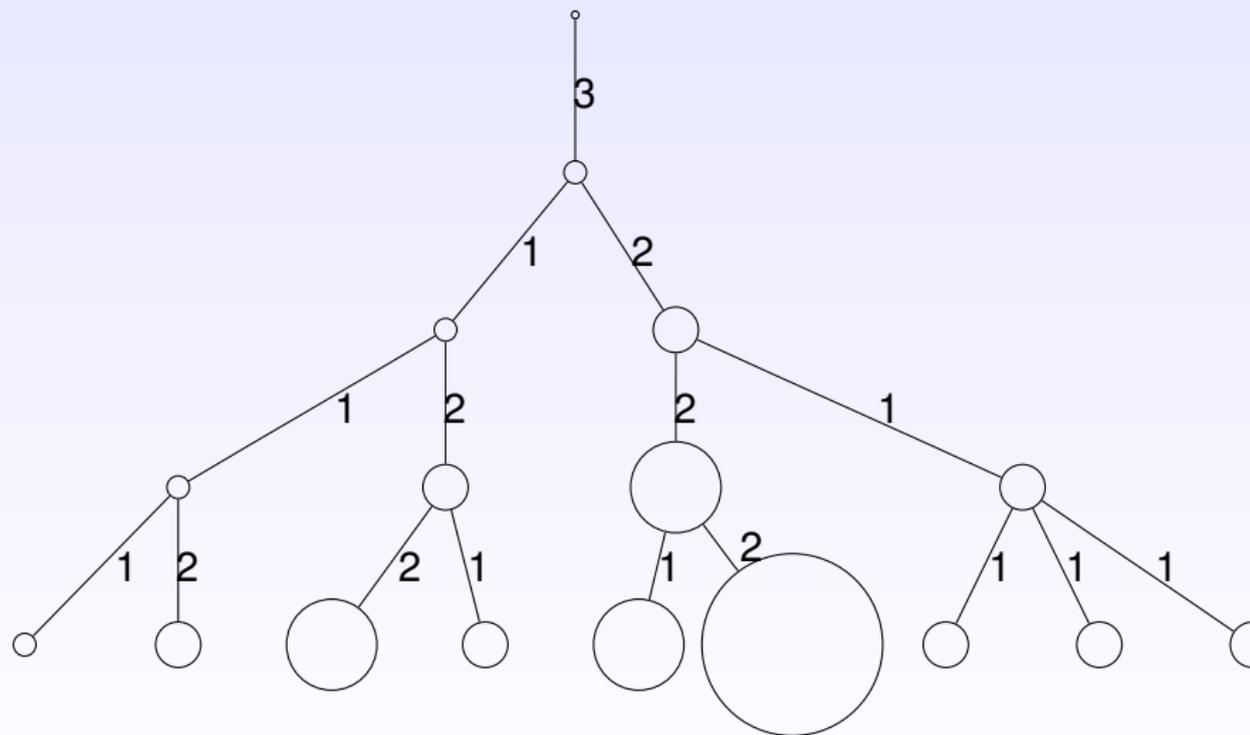
Problème d'ordre

$\rho_{\mathbf{u}}$ d'ordre fini \iff les cc des \mathbf{u}^n sont bornées

L'arbre lexicographique de Schreier



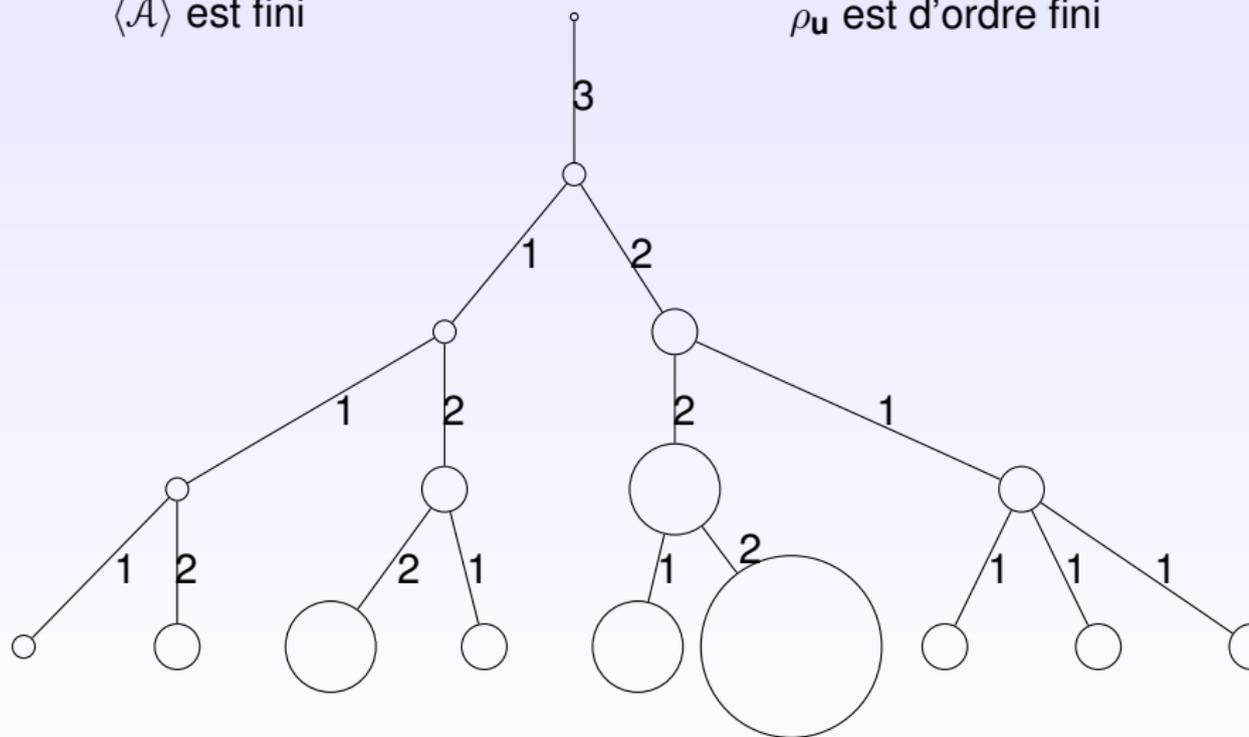
L'arbre lexicographique de Schreier



L'arbre lexicographique de Schreier

$\langle \mathcal{A} \rangle$ est fini

$\rho_{\mathbf{u}}$ est d'ordre fini



L'arbre lexicographique de Schreier

$\langle \mathcal{A} \rangle$ est fini

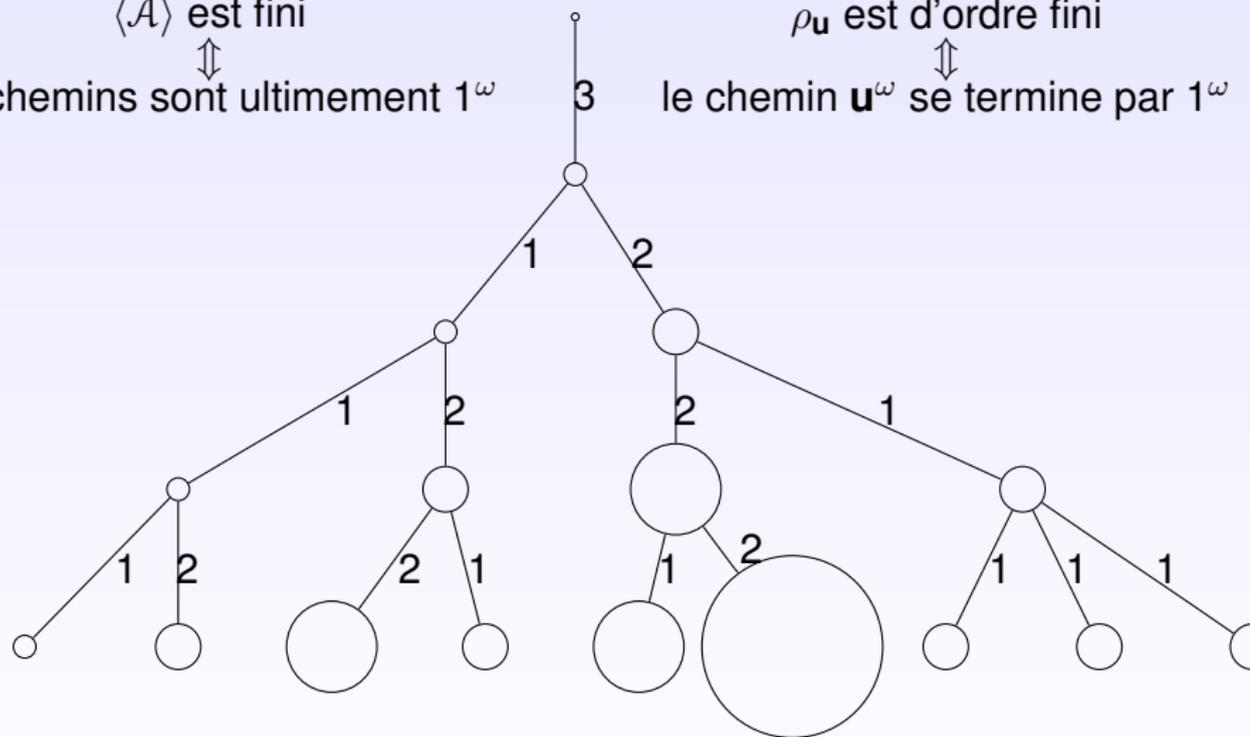


les chemins sont ultimement 1^ω

$\rho_{\mathbf{u}}$ est d'ordre fini



le chemin \mathbf{u}^ω se termine par 1^ω



Problème de Burnside et réversibilité

Question

Un automate réversible peut-il engendrer un groupe de Burnside infini ?

Problème de Burnside et réversibilité

Question

Un automate réversible peut-il engendrer un groupe de Burnside infini ?

impossible :

- ▶ 2 états [K., STACS'13]
- ▶ 3 états connexe [K. Picantin Savchuk, DLT'15]
- ▶ non biréversible [Godin K. Picantin, LATA'15]
- ▶ p états connexe, p premier [Godin K., MFCS'16]

Journées de clôture



11 et 12 juillet 2017