

# Initiation à la combinatoire des mots - GMIN314

Gwenaël Richomme

[gwenael.richomme@lirmm.fr](mailto:gwenael.richomme@lirmm.fr)

Cours 4

Vu : mots engendrés par morphisme

Vu : mots engendrés par morphisme

Question à faire pour aujourd'hui

Est-ce que le mot  $aab^\omega$  est engendré par morphisme ?

## Exercice

Montrer que le mot de Fibonacci ne contient aucun facteur de la forme

$$u\alpha u\alpha u\alpha u$$

avec  $u$  mot et  $\alpha$  lettre

## Exercices A faire pour aujourd'hui

### Exercice

Montrer que le mot de Fibonacci ne contient aucun facteur de la forme

$$u\alpha u\alpha u\alpha u$$

avec  $u$  mot et  $\alpha$  lettre

### Exercice

Quel est le plus grand entier  $k$  tel qu'il existe un facteur de la forme  $u^k$  dans le mot infini de Fibonacci ?

## Exercices A faire pour aujourd'hui

### Exercice

Montrer que le mot de Fibonacci ne contient aucun facteur de la forme

$$u\alpha u\alpha u\alpha u$$

avec  $u$  mot et  $\alpha$  lettre

### Exercice

Quel est le plus grand entier  $k$  tel qu'il existe un facteur de la forme  $u^k$  dans le mot infini de Fibonacci ?

### Exercice

Quel est le plus grand entier  $k$  tel qu'il existe un préfixe de la forme  $u^k$  dans le mot infini de Fibonacci ?

## Propriété

Tout mot engendré par un morphisme  $f$  est point fixe de  $f$ .

Est-ce que la réciproque est vraie ?

Un mot  $\mathbf{w}$  est appelé *morphique* s'il existe un morphisme  $f$  prolongeable en une lettre  $a$  et un morphisme  $g$  tel que :

$$\mathbf{w} = g(f^\omega(a))$$



Un mot  $\mathbf{w}$  est appelé *morphique* s'il existe un morphisme  $f$  prolongeable en une lettre  $a$  et un morphisme  $g$  tel que :

$$\mathbf{w} = g(f^\omega(a))$$

Montrer que tout mot ultimement périodique est morphique.

## Autres moyens de générer des mots

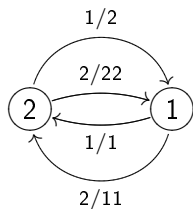
- L-systèmes

## Autres moyens de générer des mots

- L-systèmes
- Mots automatiques, lien avec les systèmes de numération

## Autres moyens de générer des mots

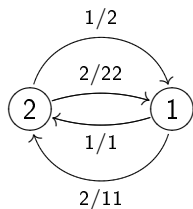
- L-systèmes
- Mots automatiques, lien avec les systèmes de numération
- Automates avec sorties



Kolakoski 221121221...

## Autres moyens de générer des mots

- L-systèmes
- Mots automatiques, lien avec les systèmes de numération
- Automates avec sorties



Kolakoski 221121221...

Questions ouvertes :

- fréquence des 2 = fréquence des 1 ?
- est-ce que le mot est récurrent ?
- est-ce que le mot est fermé par image miroir ? par échange ?
- etc

# Mots équilibrés

## Définition

Un mot (fini ou infini) est dit *équilibré* si :  
pour tous facteurs  $u$  et  $v$  de même longueur et  
pour toute lettre  $a$

$$||u|_a - |v|_a| \leq 1$$

## Définition

Un mot (fini ou infini) est dit *équilibré* si :  
pour tous facteurs  $u$  et  $v$  de même longueur et  
pour toute lettre  $a$

$$||u|_a - |v|_a| \leq 1$$

Exemples :

- *abababbabaab*



## Définition

Un mot (fini ou infini) est dit *équilibré* si :  
pour tous facteurs  $u$  et  $v$  de même longueur et  
pour toute lettre  $a$

$$||u|_a - |v|_a| \leq 1$$

Exemples :

- *abababbabaab* non équilibré
- *aabaababaabaababaababab*



## Définition

Un mot (fini ou infini) est dit *équilibré* si :  
pour tous facteurs  $u$  et  $v$  de même longueur et  
pour toute lettre  $a$

$$||u|_a - |v|_a| \leq 1$$

Exemples :

- *abababbabaab* non équilibré
- *aabaababaabaababaababab* non équilibré
- *abaababaabaababaababa* équilibré

## Définition

Mot sturmien = mot infini équilibré non ultimement périodique

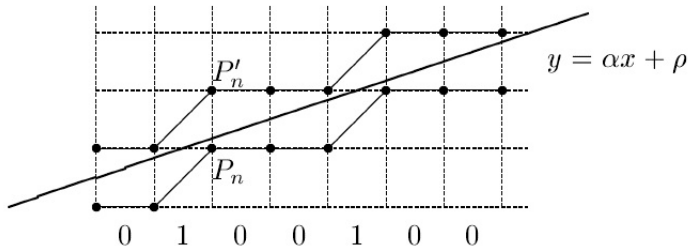
# Mots équilibrés binaires et droite

## Mots mécaniques

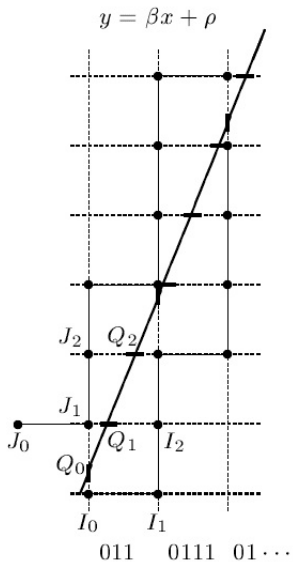
Un mot  $\mathbf{w}$  est dit *mécanique* si  $\exists \alpha \in [0, 1], \exists \rho$  réel t.q.

- (mot inférieur)  $\forall n \geq 0, \mathbf{w}[n] = \lfloor \alpha(n+1) + \rho \rfloor - \lfloor \alpha n + \rho \rfloor$  ;
- (mot supérieur)  $\forall n \geq 0, \mathbf{w}[n] = \lceil \alpha(n+1) + \rho \rceil - \lceil \alpha n + \rho \rceil$ .

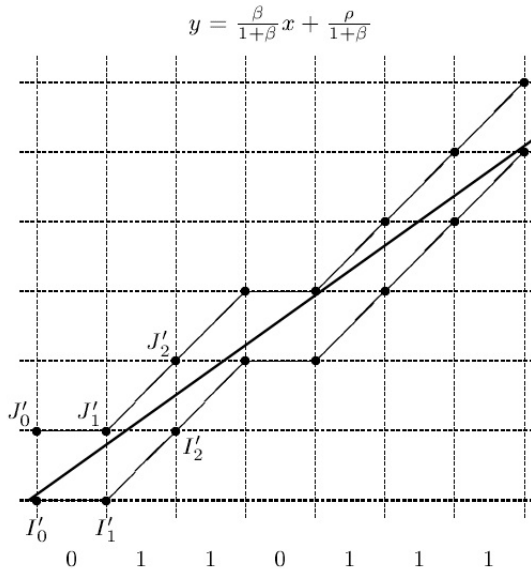
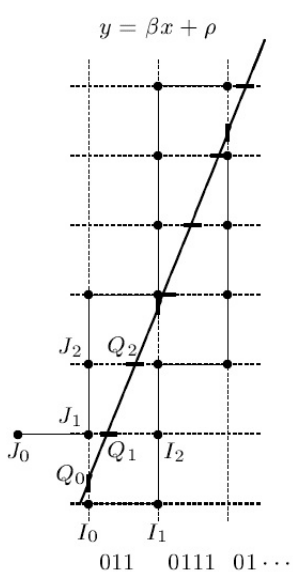
Un tel mot est dit mécaniquement irrationnel si  $\alpha$  est irrationnel.  
Le réel  $\alpha$  est appelé la pente du mot.



# Mots équilibrés binaires et droite



# Mots équilibrés binaires et droite



## Théorème

Sont équivalents pour un mot infini  $w$  sur  $\{a, b\}$  :

- 1  $w$  est sturmien ;
- 2  $w$  est mécaniquement irrationnel.

## Résultat

Un mot fini est équilibré  
si et seulement si  
il est facteur d'un mot sturmien

## Propriété

Pour  $u$  et  $v$  mots sur  $\{a, b\}$  avec  $|u| = |v|$ ,  
sont équivalent :

- $||u|_a - |v|_a| \leq 1$
- $||u|_b - |v|_b| \leq 1$



## Propriété

Pour  $u$  et  $v$  mots sur  $\{a, b\}$  avec  $|u| = |v|$ ,  
sont équivalents :

- $||u|_a - |v|_a| \leq 1$
- $||u|_b - |v|_b| \leq 1$

## Lemme 8.4

Un mot (fini ou infini)  $\mathbf{w}$  sur  $\{a, b\}$  n'est pas équilibré,  
si et seulement si

$\exists u$  tel que  $aua$  et  $bub$  sont deux facteurs de  $\mathbf{w}$ .

## Exercice 8.5

Un mot (fini ou infini)  $w$  sur  $\{a, b\}$  n'est pas équilibré,  
si et seulement si

$\exists u$  **palindrome** tel que  $aua$  et  $bub$  sont deux facteurs de  $w$ .

## Balanced words and morphisms

- Let  $w$  be an infinite **binary** balanced word :  
for factors  $u, v$  of same length, and for any letter  $a$ ,

$$||u|_a - |v|_a| \leq 1.$$

## Balanced words and morphisms

- Let  $w$  be an infinite **binary** balanced word :  
for factors  $u, v$  of same length, and for any letter  $a$ ,

$$||u|_a - |v|_a| \leq 1.$$

- A letter  $a$  exists such that,  
for  $x, y$  letters,  $xy$  factor of  $w$  implies  $x = a$  or  $y = a$

## Balanced words and morphisms

- Let  $w$  be an infinite **binary** balanced word :
- A letter  $a$  exists such that,  
for  $x, y$  letters,  $xy$  factor of  $w$  implies  $x = a$  or  $y = a$
- Let  $b$  be the other letter :  
 $w$  can be decomposed over  $\{ab, a\}$  or over  $\{ba, a\}$   
(depending of its first letter)

## Balanced words and morphisms

- Let  $w$  be an infinite **binary** balanced word :
  
- Let  $b$  be the other letter :  
 $w$  can be decomposed over  $\{ab, a\}$  or over  $\{ba, a\}$
  
- Let  $L_a, R_a$  be the morphisms defined by :

$$L_a \begin{cases} a \mapsto a \\ b \mapsto ab, \end{cases} \quad R_a \begin{cases} a \mapsto a \\ b \mapsto ba. \end{cases}$$

(morphism  $f : f(uv) = f(u)f(v)$  for all words  $u, v$ )

# Balanced words and morphisms

- Let  $w$  be an infinite **binary** balanced word :
- Let  $b$  be the other letter :  
 $w$  can be decomposed over  $\{ab, a\}$  or over  $\{ba, a\}$
- Let  $L_a, R_a$  be the morphisms defined by :
$$L_a \begin{cases} a \mapsto a \\ b \mapsto ab, \end{cases} \quad R_a \begin{cases} a \mapsto a \\ b \mapsto ba. \end{cases}$$
- Thus  $w = L_a(w')$  or  $w = R_a(bw')$  for an infinite word  $w'$ .

## Balanced words and morphisms (continued)

- Moreover, if

$$w = L_a(w') \text{ or } w = R_a(bw')$$

with  $L_a \begin{cases} a \mapsto a \\ b \mapsto ab, \end{cases} \quad R_a \begin{cases} a \mapsto a \\ b \mapsto ba. \end{cases}$

then

$w$  is balanced if and only if  $w'$  or  $bw'$  is.



## Balanced words and morphisms (continued)

- Moreover, if

$$w = L_a(w') \text{ or } w = R_a(bw')$$

$$\text{with } L_a \begin{cases} a \mapsto a \\ b \mapsto ab, \end{cases} \quad R_a \begin{cases} a \mapsto a \\ b \mapsto ba. \end{cases}$$

then

$w$  is balanced if and only if  $w'$  or  $bw'$  is.

- Also true if  $w = L_b(w')$  or  $w = R_b(w')$  where

$$L_b \begin{cases} a \mapsto ba \\ b \mapsto b, \end{cases} \quad R_b \begin{cases} a \mapsto ab \\ b \mapsto b. \end{cases}$$

## Balanced words and morphisms (continued)

- Moreover, if

$$w = L_a(w') \text{ or } w = R_a(bw')$$

$$\text{with } L_a \begin{cases} a \mapsto a \\ b \mapsto ab, \end{cases} \quad R_a \begin{cases} a \mapsto a \\ b \mapsto ba. \end{cases}$$

then

$w$  is balanced if and only if  $w'$  or  $bw'$  is.

- Also true if  $w = L_b(w')$  or  $w = R_b(w')$  where

$$L_b \begin{cases} a \mapsto ba \\ b \mapsto b, \end{cases} \quad R_b \begin{cases} a \mapsto ab \\ b \mapsto b. \end{cases}$$

- Conclusion :

$w$  can be recursively decomposed over  $\{L_a, R_a, L_b, R_b\}$ .

## Balanced words and morphisms (continued)

- Moreover, if

$$w = L_a(w') \text{ or } w = R_a(bw')$$

$$\text{with } L_a \begin{cases} a \mapsto a \\ b \mapsto ab, \end{cases} \quad R_a \begin{cases} a \mapsto a \\ b \mapsto ba. \end{cases}$$

then

$w$  is balanced if and only if  $w'$  or  $bw'$  is.

- Also true if  $w = L_b(w')$  or  $w = R_b(w')$  where

$$L_b \begin{cases} a \mapsto ba \\ b \mapsto b, \end{cases} \quad R_b \begin{cases} a \mapsto ab \\ b \mapsto b. \end{cases}$$

- Conclusion :

$w$  can be recursively decomposed over  $\{L_a, R_a, L_b, R_b\}$ .

Property (see [Lothaire's second book])

An infinite binary word is balanced if and only if it is  $\{L_a, R_a, L_b, R_b\}$ -adic.

Vrai ou faux ?

Si  $\mathbf{w} = f(\mathbf{w}')$  avec  $f \in \{L_a, R_a, L_b, R_b\}$

Alors  $\mathbf{w}$  équilibré  $\Rightarrow \mathbf{w}'$  équilibré.

Vrai ou faux ?

Si  $\mathbf{w} = f(\mathbf{w}')$  avec  $f \in \{L_a, R_a, L_b, R_b\}$

Alors  $\mathbf{w}$  équilibré  $\Rightarrow \mathbf{w}'$  équilibré.

Faux = Considérer le mot  $\mathbf{w}$  tel  $(ab)^{-1}\mathbf{F} = R_a(\mathbf{w})$

### Vrai ou faux ?

Si  $\mathbf{w} = f(\mathbf{w}')$  avec  $f \in \{L_a, R_a, L_b, R_b\}$

Alors  $\mathbf{w}$  équilibré  $\Rightarrow \mathbf{w}'$  équilibré.

Faux = Considérer le mot  $\mathbf{w}$  tel  $(ab)^{-1}\mathbf{F} = R_a(\mathbf{w})$

### Montrer

Si  $w = L_a(w')$  avec  $w$  infini alors

$w$  équilibré  $\Leftrightarrow w'$  équilibré

Vrai ou faux ?

Si  $w = f(w')$  avec  $f \in \{L_a, R_a, L_b, R_b\}$

Alors  $w$  équilibré  $\Rightarrow w'$  équilibré.

Faux = Considérer le mot  $w$  tel  $(ab)^{-1}w = R_a(w)$

Montrer

Si  $w = L_a(w')$  avec  $w$  infini alors

$w$  équilibré  $\Leftrightarrow w'$  équilibré

Montrer

Si  $w = R_a(bw')$  avec  $w$  infini alors

$w$  équilibré  $\Leftrightarrow bw'$  équilibré

Vrai ou faux ?

pour  $\alpha$  lettre que :

mot  $\mathbf{w}$  est périodique,

si et seulement si,  $L_\alpha(\mathbf{w})$  est périodique

si et seulement si,  $R_\alpha(\mathbf{w})$  est périodique.



## Vrai ou faux ?

pour  $\alpha$  lettre que :  
mot  $\mathbf{w}$  est périodique,  
si et seulement si,  $L_\alpha(\mathbf{w})$  est périodique  
si et seulement si,  $R_\alpha(\mathbf{w})$  est périodique.

## Montrer (lemme 8.2) corrigé

Pour  $\mathbf{w}$  un mot infini sur  $\{a, b\}$  :

- Si  $w$  est périodique alors  $f(\mathbf{w})$  est périodique pour tout morphisme  $f$  non effaçant ;
- Si  $L_a(\mathbf{w})$  ou  $L_b(\mathbf{w})$  est périodique alors  $\mathbf{w}$  est périodique ;
- Si  $R_a(b\mathbf{w})$  (resp.  $L_b(a\mathbf{w})$ ) est périodique alors  $b\mathbf{w}$  (resp.  $a\mathbf{w}$ ) est périodique.

Montrer que si  $\mathbf{w}$  est équilibré et périodique, alors  $\mathbf{w} = f(a^\omega)$  ou  $\mathbf{w} = f(b^\omega)$  avec  $f \in \{L_a, L_b, R_a, R_b\}^*$ .

Montrer que si  $\mathbf{w}$  est équilibré et ultimement périodique mais non périodique, alors  $\mathbf{w} = f(ab^\omega)$  ou  $\mathbf{w} = f(ba^\omega)$  avec  $f \in \{L_a, L_b, R_a, R_b\}^*$ .

Montrer que si  $\mathbf{w}$  est équilibré et apériodique (non ultimement périodique), alors dans toute décomposition infinie de  $\mathbf{w}$  sur  $\{L_a, L_b, R_a, R_b\}$ , les morphismes  $L_a$  ou  $R_a$  apparaissent infiniment souvent, et, les morphismes  $L_b$  ou  $R_b$  apparaissent infiniment souvent.