

Mathématiques Discrètes

Cours 4

Table des matières

Chapitre 1: Intro et concepts fondamentaux

- Définitions de base

- Le coefficient binomial

- Preuves bijectives

Chapitre 2: Récurrences

- Exemples introductifs

 - Les régions dans le plan (récurrences d'ordre 1 ($d=1$))

 - Les mots binaires sans '11' (récurrences générales ($d>0$) mais coeff. const.)

 - L'algorithme mergesort (récurrences 'divide and conquer')

- Solution des récurrences

 - linéaire d'ordre 1

 - coeff. const. générales

 - divide and conquer

Chapitre 3: Fonctions génératrices

Chapitre 4: Comportements asymptotiques

Chapitre 5: Théorie de l'information

Définitions de base

Théorème 1.4. Soit $f : A \rightarrow B$ une fonction. Alors f est une bijection si et seulement si il existe une fonction $g : B \rightarrow A$ telle que $g \circ f$ est l'identité sur A et $f \circ g$ est l'identité sur B .

Théorème 1.9 (Principe d'addition). Si A_1, \dots, A_k sont des ensembles finis disjoints, alors

$$\left| \bigcup_{i=1}^k A_i \right| = |A_1 \cup \dots \cup A_k| = |A_1| + \dots + |A_k| = \sum_{i=1}^k |A_i| .$$

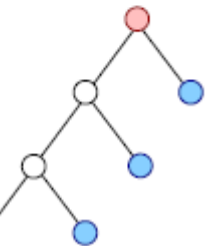
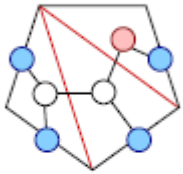
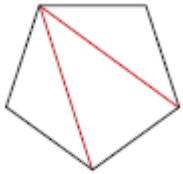
Théorème 1.11 (Principe de multiplication). Si A_1, \dots, A_k sont des ensembles finis, la cardinalité du produit cartésien $A_1 \times \dots \times A_k$ est le produit des cardinalités des A_i pour $i \in [k]$:

$$\left| \prod_{i=1}^k A_i \right| = |A_1 \times \dots \times A_k| = |A_1| \cdot \dots \cdot |A_k| = \prod_{i=1}^k |A_i| .$$

Proposition 1.14. Pour tout $n \in \mathbb{N}$, $n!$ donne le nombre de bijections d'un ensemble A vers un ensemble B , tous deux de taille n .

Preuves bijectives

Théorème 1.22 (Théorème de Cayley, 1889). *Le nombre d'arbres étiquetés à n sommets est exactement n^{n-2} .*



Théorème 1.24. *Le nombre d'arbres binaires enracinés à n feuilles (à isomorphisme près) est égal au nombre de*

Théorème 1.30. *Soit (d_1, \dots, d_n) un vecteur de $n \geq 2$ entiers strictement positifs sommant à $2n - 2$. Le*

$$\binom{n-2}{d_1-1, \dots, d_n-1}.$$

Table des matières

Chapitre 1: Intro et concepts fondamentaux

- Définitions de base

- Le coefficient binomial

- Preuves bijectives

Chapitre 2: Récurrences

Exemples introductifs

- Les régions dans le plan (réc. linéaire d'ordre 1 ($d=1$))**

- Les mots binaires sans '11' (réc. lin. générales ($d>0$) mais coeff. const.)**

- L'algorithme mergesort (réc. 'divide and conquer')

- Solution des récurrences

- linéaire d'ordre 1

- coeff. const. générales

- divide and conquer

Chapitre 3: Fonctions génératrices

Chapitre 4: Comportements asymptotiques

Chapitre 5: Théorie de l'information

Table des matières

Chapitre 1: Intro et concepts fondamentaux

- Définitions de base

- Le coefficient binomial

- Preuves bijectives

Chapitre 2: Récurrences

- Exemples introductifs

 - Les régions dans le plan (réc. linéaire d'ordre 1 ($d=1$))

 - Les mots binaires sans '11' (réc. lin. générales ($d>0$) mais coeff. const.)**

 - L'algorithme mergesort (réc. 'divide and conquer')

- Solution des récurrences

 - linéaire d'ordre 1

 - coeff. const. générales

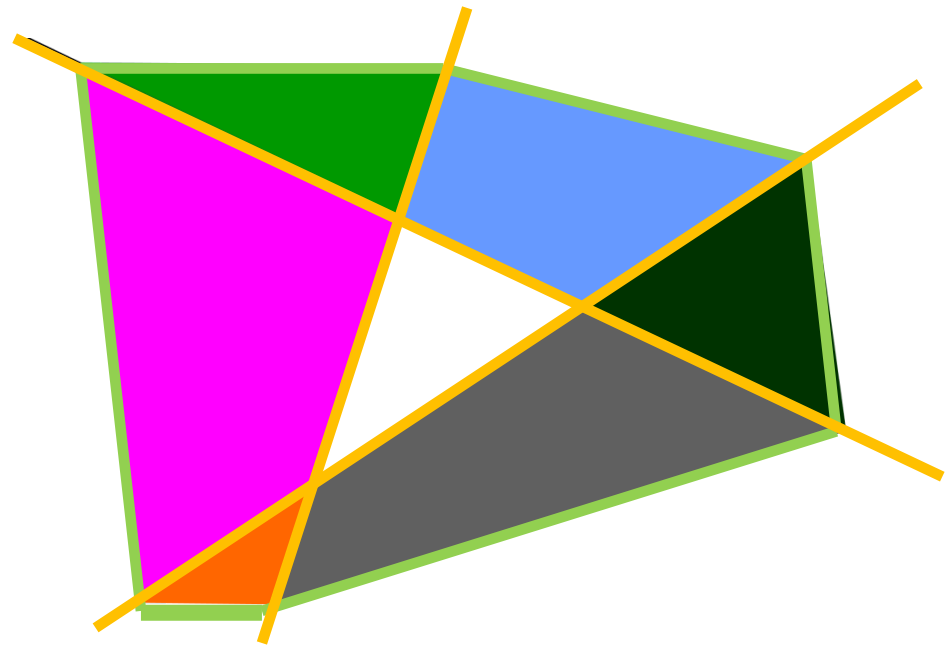
 - divide and conquer

Chapitre 3: Fonctions génératrices

Chapitre 4: Comportements asymptotiques

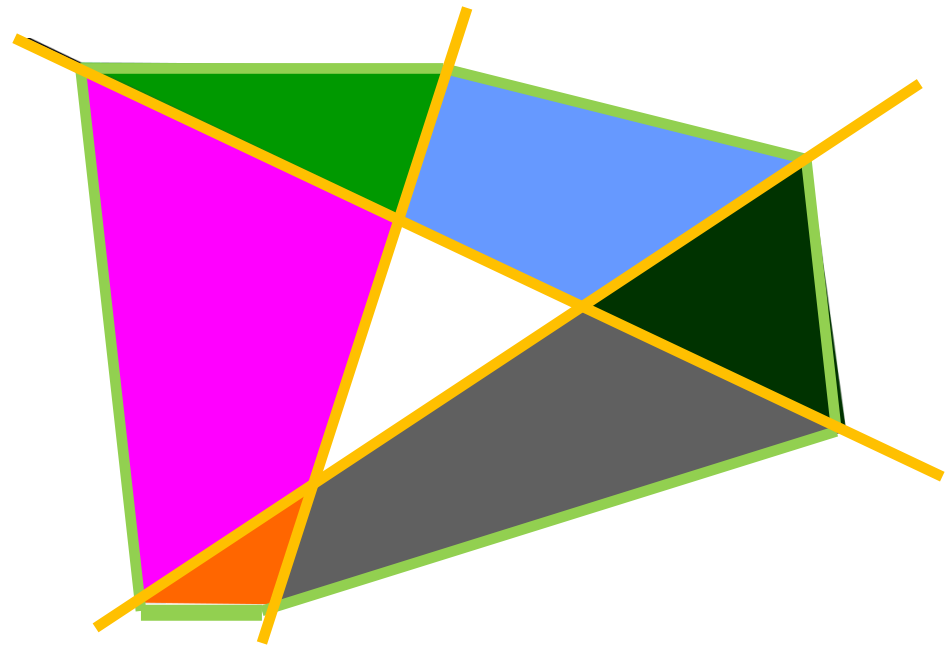
Chapitre 5: Théorie de l'information

- Chapitre 2: relations de récurrences
 - Un problème de ferme...



Définition 2.1 (Droites en position générale). Un ensemble de droites du plan est en *position générale* si toute paire de droites s'intersectent en exactement un point et tout triple de droites ont une intersection vide.

- Chapitre 2: relations de récurrences
 - Un problème de ferme...



Théorème 2.2. Pour tout $n \in \mathbb{N}$, le nombre de régions du plan délimitées par n droites en position générale ne dépend pas du choix de ces droites. En d'autres termes, $\Phi_2(n)$ est bien défini. De plus,

$$\Phi_2(n) = \Phi_2(n-1) + n$$

pour $n \geq 1$, et $\Phi_2(0) = 1$.

Le coefficient binomial

Théorème 1.21 (Formule du binôme de Newton). *Pour tout $n \in \mathbb{N}$,*

$$(x + y)^n = \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} x^{n-k} y^k.$$

Théorème 1.17 (Symétrie). *Pour $n, k \in \mathbb{N}$ avec $k \leq n$, on a*

$$\binom{n}{k} = \binom{n}{n-k}.$$

Théorème 1.18 (Absorption/extraction). *Pour $n, k \in \mathbb{N}_0$ avec $k \leq n$, on a*

$$\binom{n}{k} = \frac{n}{k} \binom{n-1}{k-1}.$$

Théorème 1.19 (Addition/induction). *Pour $n, k \in \mathbb{N}$ avec $n > k > 0$, on a*

$$\binom{n}{k} = \binom{n-1}{k-1} + \binom{n-1}{k}.$$

Théorème 1.20 (Somme parallèle). *Pour $m \in \mathbb{N}$ avec $m \geq k$:*

$$\sum_{n=k}^m \binom{n}{k} = \binom{m+1}{k+1}.$$



圖方蔡七法古

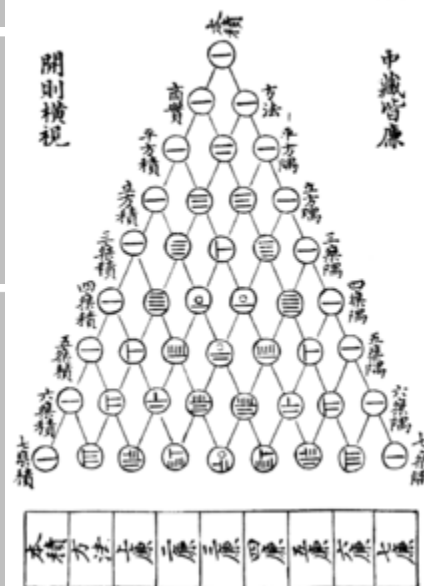


Table des matières

Chapitre 1: Intro et concepts fondamentaux

- Définitions de base

- Le coefficient binomial

- Preuves bijectives

Chapitre 2: Récurrences

Exemples introductifs

- Les régions dans le plan (réc. linéaire d'ordre 1 ($d=1$))**

- Les mots binaires sans '11' (réc. lin. générales ($d>0$) mais coeff. const.)**

- L'algorithme mergesort (réc. 'divide and conquer')

- Solution des récurrences

 - linéaire

 - coeff. const. générales

 - divide and conquer

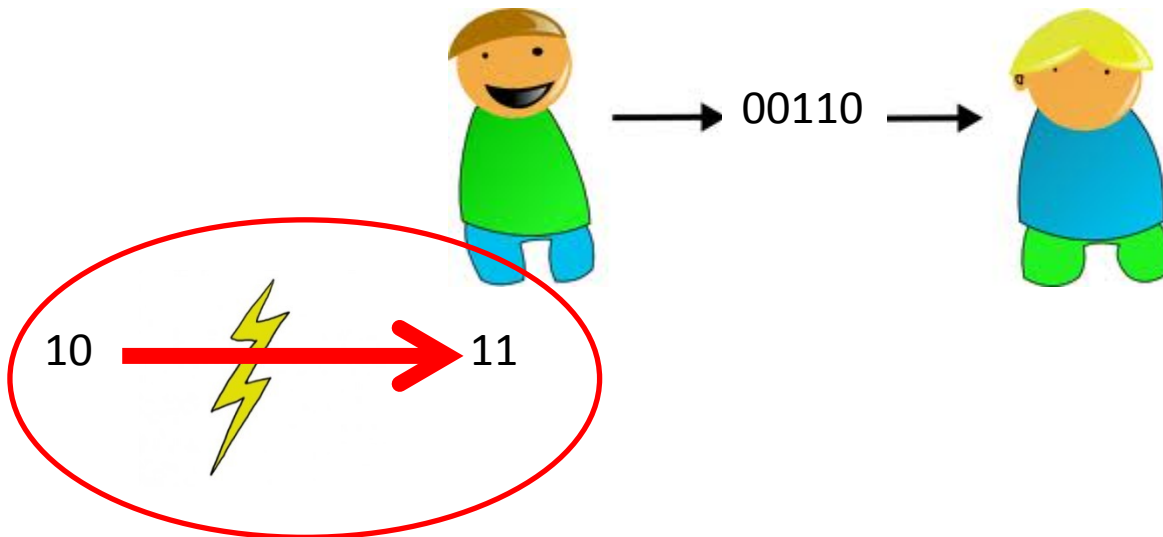
Chapitre 3: Fonctions génératrices

Chapitre 4: Comportements asymptotiques

Chapitre 5: Théorie de l'information

Maths discrètes

- Chapitre 2: relations de récurrences
 - Un problème de communication...



Solution: jamais de 11 consécutifs

➔ Combien de mots de taille n puis-je envoyer?

Maths discrètes

- Chapitre 2: relations de récurrences

Petit devoir:

➔ Combien de mots de taille n puis-je envoyer?

$a(n)$ = nbre de mots de taille n sans '11' consécutifs

- Compter pour $n=1,2,3$
- Exprimer $a(n)$ en fonction de $a(n-1), a(n-2)$
- sans tenir compte des conditions initiales:
 - Essayer une solution de type $a(n)=r^n$
 - Question subsidiaire: En déduire un maximum de solutions possibles à l'équation

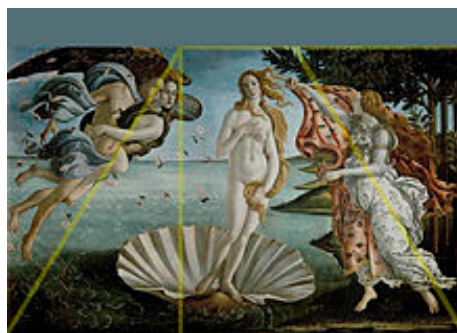
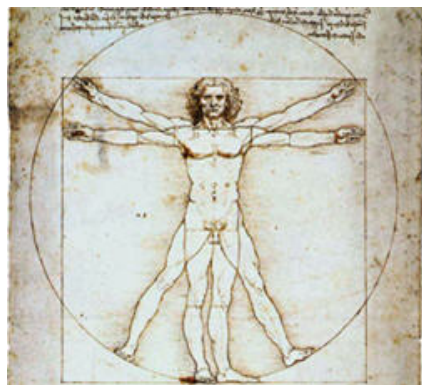
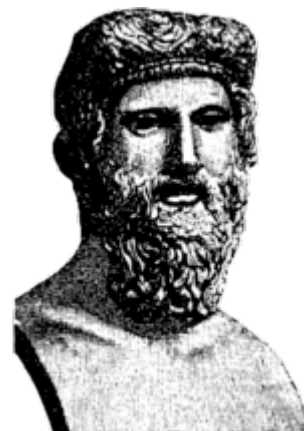
Le nombre d'or

$$\varphi := \frac{1+\sqrt{5}}{2}$$

$$\varphi = \frac{a}{b} = \frac{a+b}{a}$$

$$x^2 - x - 1 = 0$$

$$\varphi = 1 + \frac{1}{1 + \frac{1}{1 + \frac{1}{1 + \frac{1}{1 + \dots}}}}$$



La suite de fibonacci

$$\mathcal{F}_{n+2} = \mathcal{F}_{n+1} + \mathcal{F}_n$$

0,1,1,2,3,5,8,13,21,34...

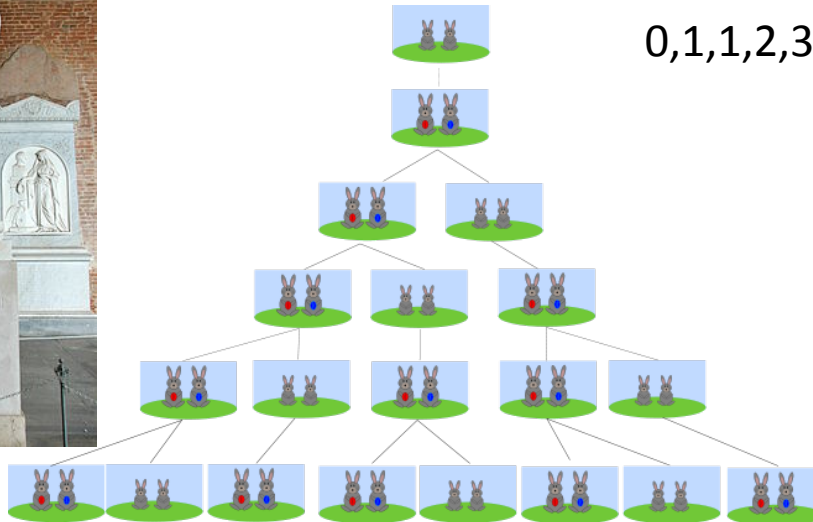


Table des matières

Chapitre 1: Intro et concepts fondamentaux

Définitions de base

Le coefficient binomial

Preuves bijectives

Chapitre 2: Récurrences

Exemples introductifs

Les régions dans le plan (réc. linéaire d'ordre 1 ($d=1$))

Les mots binaires sans '11' (réc. lin. générales ($d>0$) mais coeff. const.)

L'algorithme mergesort (réc. 'divide and conquer')

Solution des récurrences

linéaire d'ordre 1

coeff. const. générales

divide and conquer

Chapitre 3: Fonctions génératrices

Chapitre 4: Comportements asymptotiques

Chapitre 5: Théorie de l'information

- Chapitre 2: relations de récurrences
 - Un problème de tri...

6 5 3 1 8 7 2 4

Mergesort: une récurrence 'divide and conquer'

6 5 3 1 8 7 2 4

Mergesort: une récurrence ‘divide and conquer’

6 5 3 1 8 7 2 4

Proposition 2.9. *Le nombre de copies effectuées par le tri fusion sur un vecteur de taille $N = 2^n$ est*

$$C_N = N \log_2 N .$$

Table des matières

Chapitre 1: Intro et concepts fondamentaux

Définitions de base

Le coefficient binomial

Preuves bijectives

Chapitre 2: Récurrences

Exemples introductifs

Les régions dans le plan (réc. linéaire d'ordre 1 ($d=1$))

Les mots binaires sans '11' (réc. lin. générales ($d>0$) mais coeff. const.)

L'algorithme mergesort (réc. 'divide and conquer')

Solution des récurrences

linéaire d'ordre 1

coeff. const. générales

divide and conquer

Chapitre 3: Fonctions génératrices

Chapitre 4: Comportements asymptotiques

Chapitre 5: Théorie de l'information

Récurrances linéaires

Théorème 2.2. *Pour tout $n \in \mathbb{N}$, le nombre de régions du plan délimitées par n droites en position générale ne dépend pas du choix de ces droites. En d'autres termes, $\Phi_2(n)$ est bien défini. De plus,*

$$\Phi_2(n) = \Phi_2(n-1) + n$$

pour $n \geq 1$, et $\Phi_2(0) = 1$.

Théorème 2.10. *La récurrence*

$$x_n = c_n x_{n-1} + d_n \quad \forall n \geq 1; \quad x_0 = 0$$

a pour solution explicite

$$x_n = \sum_{i=1}^n d_i \prod_{j=i+1}^n c_j = d_n + d_{n-1}c_n + d_{n-2}c_{n-1}c_n + \cdots + d_1c_2 \cdots c_n.$$

Table des matières

Chapitre 1: Intro et concepts fondamentaux

Définitions de base

Le coefficient binomial

Preuves bijectives

Chapitre 2: Récurrences

Exemples introductifs

Les régions dans le plan (réc. linéaire d'ordre 1 ($d=1$))

Les mots binaires sans '11' (réc. lin. générales ($d>0$) mais coeff. const.)

L'algorithme mergesort (réc. 'divide and conquer')

Solution des récurrences

linéaire d'ordre 1

coeff. const. générales

divide and conquer

Chapitre 3: Fonctions génératrices

Chapitre 4: Comportements asymptotiques

Chapitre 5: Théorie de l'information

Récurrances linéaires homogènes à coefficients constants (RLCC)

$$-x_n + c_{d-1}x_{n-1} + c_{d-2}x_{n-2} + \cdots + c_0x_{n-d} = 0 \quad \forall n \geq d$$

Théorème 2.12. Notons S l'ensemble des solutions de la RLCC (2.2). Alors :

- (i) S est un sous-espace de $\mathbb{C}^{\mathbb{N}}$,
- (ii) $\dim(S) = d$.

RLCC: solution générale

$$-x_n + c_{d-1}x_{n-1} + c_{d-2}x_{n-2} + \cdots + c_0x_{n-d} = 0 \quad \forall n \geq d$$

Théorème 2.17 (Récurrences linéaires homogènes à coefficients constants). *Considérons la RLCC homogène d'ordre $d \geq 1$:*

$$-x_n + c_{d-1}x_{n-1} + c_{d-2}x_{n-2} + \cdots + c_0x_{n-d} = 0 \quad \forall n \geq d.$$

où $c_0, \dots, c_{d-1} \in \mathbb{C}$ et $c_0 \neq 0$. Notons $p(t) := \sum_{i=0}^d c_i t^i \in \mathbb{C}[t]$ son polynôme caractéristique, où $c_d := -1$. Toute solution de cette relation de récurrence est une combinaison linéaire des d suites de la forme $(\beta^n)_{n \in \mathbb{N}}$, où β est une racine de $p(t)$ et

RLCC: racines multiples

$$-x_n + c_{d-1}x_{n-1} + c_{d-2}x_{n-2} + \cdots + c_0x_{n-d} = 0 \quad \forall n \geq d$$

Définition 2.13 (Multiplicité). Pour rappel, un nombre complexe $a \in \mathbb{C}$ est une racine de multiplicité $m = m(a)$ d'un polynôme complexe $p(t) \in \mathbb{C}[t]$ si $p(t)$ est divisible par $(t - a)^m$, mais pas par $(t - a)^{m+1}$.

Lemme 2.14. Soit $p(t) \in \mathbb{C}[t]$ un polynôme complexe de degré $d \geq 1$. Un nombre complexe a est une racine de multiplicité $m = m(a)$ du polynôme $p(t)$ si et seulement si $p(a) = \frac{dp}{dt}(a) = \cdots = \frac{d^{m-1}p}{dt^{m-1}}(a) = 0$ et $\frac{d^m p}{dt^m}(a) \neq 0$.

RLCC: racines multiples

$$-x_n + c_{d-1}x_{n-1} + c_{d-2}x_{n-2} + \cdots + c_0x_{n-d} = 0 \quad \forall n \geq d$$

Théorème 2.17 (Récurrences linéaires homogènes à coefficients constants). *Considérons la RLCC homogène d'ordre $d \geq 1$:*

$$-x_n + c_{d-1}x_{n-1} + c_{d-2}x_{n-2} + \cdots + c_0x_{n-d} = 0 \quad \forall n \geq d.$$

où $c_0, \dots, c_{d-1} \in \mathbb{C}$ et $c_0 \neq 0$. Notons $p(t) := \sum_{i=0}^d c_i t^i \in \mathbb{C}[t]$ son polynôme caractéristique, où $c_d := -1$. Toute solution de cette relation de récurrence est une combinaison linéaire des d suites *de la forme $(n^j \beta^n)_{n \in \mathbb{N}}$, où β est une racine de $p(t)$ et $j \in \{0, 1, \dots, m(\beta) - 1\}$, c.-à-d. j est un naturel strictement inférieur à la multiplicité de β .*

Que reste-t-il à prouver?

- Ces fonctions sont linéairement indépendantes
- Ces fonctions sont des solutions valides