

Maximum de la distance des transferts entre deux partitions

Irène Charon¹, Lucile Denœud^{1,2}, Alain Guénoche³ et Olivier Hudry¹

¹ENST Paris

²CERMSEM Université PARIS 1

³IML, Marseille

Introduction

Motivation

Comparer ou valider des méthodes de classification : besoin de définir la distance entre deux partitions

Introduction

Motivation

Comparer ou valider des méthodes de classification : besoin de définir la distance entre deux partitions

Distance des transferts

Distance des transferts entre \mathcal{P} et \mathcal{Q} : nombre minimum de transferts d'un élément d'une classe dans une autre (éventuellement vide) nécessaires pour transformer \mathcal{P} en \mathcal{Q} .

Inconvénient : distance non normalisée.

Définitions et notations (1)

Soient $\mathcal{P} = \{P_1, P_2, \dots, P_p\}$ et $\mathcal{Q} = \{Q_1, Q_2, \dots, Q_q\}$ deux partitions sur $X = \{1, \dots, n\}$.

Soit Σ l'ensemble des couplages entre les classes de \mathcal{P} et celles de \mathcal{Q} et $\sigma \in \Sigma$.

σ -concordance

$$c_\sigma(\mathcal{P}, \mathcal{Q}) = \sum_{(P_i, Q_j) \in \sigma} |P_i \cap Q_j|$$

Concordance

$$c(\mathcal{P}, \mathcal{Q}) = \max_{\sigma \in \Sigma} c_\sigma(\mathcal{P}, \mathcal{Q}) = \max_{\sigma \in \Sigma} \sum_{(P_i, Q_j) \in \sigma} |P_i \cap Q_j|$$

Exemple (1)

$$X = \{1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9\},$$

$$\mathcal{P} = (1, 2, 3|4, 5, 6|7, 8, 9), \quad \mathcal{Q} = (1, 3, 5, 6|2, 7, 9|4|8).$$

\cap	$Q_1 = \{1, 3, 5, 6\}$	$Q_2 = \{2, 7, 9\}$	$Q_3 = \{4\}$	$Q_4 = \{8\}$
$P_1 = \{1, 2, 3\}$	2	1	0	0
$P_2 = \{4, 5, 6\}$	2	0	1	0
$P_3 = \{7, 8, 9\}$	0	2	0	1

Exemple (1)

$$X = \{1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9\},$$

$$\mathcal{P} = (1, 2, 3|4, 5, 6|7, 8, 9), \quad \mathcal{Q} = (1, 3, 5, 6|2, 7, 9|4|8).$$

\cap	$Q_1 = \{1, 3, 5, 6\}$	$Q_2 = \{2, 7, 9\}$	$Q_3 = \{4\}$	$Q_4 = \{8\}$
$P_1 = \{1, 2, 3\}$	2	1	0	0
$P_2 = \{4, 5, 6\}$	2	0	1	0
$P_3 = \{7, 8, 9\}$	0	2	0	1

$$\sigma = \{(P_1, Q_1), (P_2, Q_2), (P_3, Q_3)\}$$

$$c_\sigma(\mathcal{P}, \mathcal{Q}) = |P_1 \cap Q_1| + |P_2 \cap Q_2| + |P_3 \cap Q_3| = 2$$

Exemple (1)

$$X = \{1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9\},$$

$$\mathcal{P} = (1, 2, 3|4, 5, 6|7, 8, 9), \quad \mathcal{Q} = (1, 3, 5, 6|2, 7, 9|4|8).$$

\cap	$Q_1 = \{1, 3, 5, 6\}$	$Q_2 = \{2, 7, 9\}$	$Q_3 = \{4\}$	$Q_4 = \{8\}$
$P_1 = \{1, 2, 3\}$	2	1	0	0
$P_2 = \{4, 5, 6\}$	2	0	1	0
$P_3 = \{7, 8, 9\}$	0	2	0	1

$$\sigma = \{(P_1, Q_1), (P_2, Q_2), (P_3, Q_3)\}$$

$$c_\sigma(\mathcal{P}, \mathcal{Q}) = |P_1 \cap Q_1| + |P_2 \cap Q_2| + |P_3 \cap Q_3| = 2$$

$$\hat{\sigma} = \{(P_1, Q_1), (P_2, Q_3), (P_3, Q_2)\}$$

$$c_{\hat{\sigma}}(\mathcal{P}, \mathcal{Q}) = |P_1 \cap Q_1| + |P_2 \cap Q_3| + |P_3 \cap Q_2| = 5 = c(\mathcal{P}, \mathcal{Q})$$

Définitions et notations (2)

Soient $\mathcal{P} = \{P_1, P_2, \dots, P_p\}$ et $\mathcal{Q} = \{Q_1, Q_2, \dots, Q_q\}$ deux partitions sur $X = \{1, \dots, n\}$.

Soit Σ l'ensemble des couplages entre les classes de \mathcal{P} et celles de \mathcal{Q} et $\sigma \in \Sigma$.

Distance des transferts

$$\theta(\mathcal{P}, \mathcal{Q}) = n - c(\mathcal{P}, \mathcal{Q}) = \min_{\sigma \in \Sigma} (n - \sum_{(P_i, Q_j) \in \sigma} |P_i \cap Q_j|)$$

Exemple (2)

$$X = \{1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9\},$$

$$\mathcal{P} = (1, 2, 3|4, 5, 6|7, 8, 9), \quad \mathcal{Q} = (1, 3, 5, 6|2, 7, 9|4|8).$$

\cap	$Q_1 = \{1, 3, 5, 6\}$	$Q_2 = \{2, 7, 9\}$	$Q_3 = \{4\}$	$Q_4 = \{8\}$
$P_1 = \{1, 2, 3\}$	2	1	0	0
$P_2 = \{4, 5, 6\}$	2	0	1	0
$P_3 = \{7, 8, 9\}$	0	2	0	1

$$\hat{\sigma} = \{(P_1, Q_1), (P_2, Q_3), (P_3, Q_2)\}$$

$$c(\mathcal{P}, \mathcal{Q}) = c_{\hat{\sigma}}(\mathcal{P}, \mathcal{Q}) = 5$$

$$\theta(\mathcal{P}, \mathcal{Q}) = n - c(\mathcal{P}, \mathcal{Q}) = 9 - 5 = 4$$

Exemple (2)

$$X = \{1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9\},$$

$$\mathcal{P} = (1, 2, 3|4, 5, 6|7, 8, 9), \quad \mathcal{Q} = (1, 3, 5, 6|2, 7, 9|4|8).$$

\cap	$Q_1 = \{1, 3, 5, 6\}$	$Q_2 = \{2, 7, 9\}$	$Q_3 = \{4\}$	$Q_4 = \{8\}$
$P_1 = \{1, 2, 3\}$	2	1	0	0
$P_2 = \{4, 5, 6\}$	2	0	1	0
$P_3 = \{7, 8, 9\}$	0	2	0	1

$$\hat{\sigma} = \{(P_1, Q_1), (P_2, Q_3), (P_3, Q_2)\}$$

$$c(\mathcal{P}, \mathcal{Q}) = c_{\hat{\sigma}}(\mathcal{P}, \mathcal{Q}) = 5$$

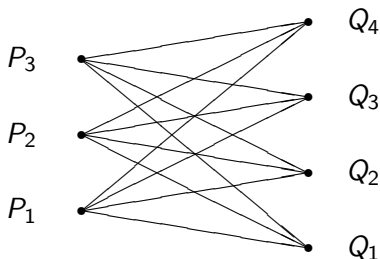
$$\theta(\mathcal{P}, \mathcal{Q}) = n - c(\mathcal{P}, \mathcal{Q}) = 9 - 5 = 4$$

$$(1, 2, 3 | 4, 5, 6 | 7, 8, 9) \rightarrow (1, 3 | 4, 5, 6 | 2, 7, 8, 9) \rightarrow (1, 3, 5 | 4, 6 | 2, 7, 8, 9) \\ \rightarrow (1, 3, 5, 6 | 4 | 2, 7, 8, 9) \rightarrow (1, 3, 5, 6 | 4 | 2, 7, 9 | 8).$$

Calcul de la distance des transferts

Le calcul de la concordance revient au calcul d'un couplage maximum dans un graphe biparti.

Exemple : $X = \{1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9\}$,
 $\mathcal{P} = (1, 2, 3|4, 5, 6|7, 8, 9)$, $\mathcal{Q} = (1, 3, 5, 6|2, 7, 9|4|8)$.

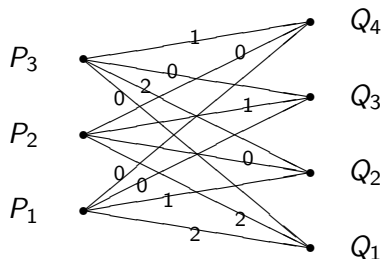


Résolution : méthode hongroise, H.W. Kuhn, 1955 : $O(\max(p, q)^3)$

Calcul de la distance des transferts

Le calcul de la concordance revient au calcul d'un couplage maximum dans un graphe biparti.

Exemple : $X = \{1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9\}$,
 $\mathcal{P} = (1, 2, 3|4, 5, 6|7, 8, 9)$, $\mathcal{Q} = (1, 3, 5, 6|2, 7, 9|4|8)$.

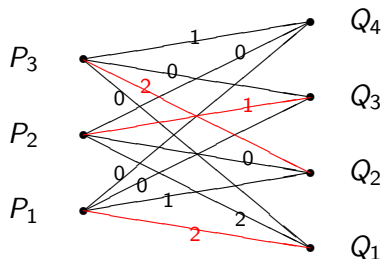


Résolution : méthode hongroise, H.W. Kuhn, 1955 : $O(\max(p, q)^3)$

Calcul de la distance des transferts

Le calcul de la concordance revient au calcul d'un couplage maximum dans un graphe biparti.

Exemple : $X = \{1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9\}$,
 $\mathcal{P} = (1, 2, 3|4, 5, 6|7, 8, 9)$, $\mathcal{Q} = (1, 3, 5, 6|2, 7, 9|4|8)$.



Résolution : méthode hongroise, H.W. Kuhn, 1955 : $O(\max(p, q)^3)$

Maximum de la distance des transferts

\approx Minimum de la concordance.

- ▶ $c_{min} = \min\{c(\mathcal{P}, \mathcal{Q}), \mathcal{P} \text{ et } \mathcal{Q} \text{ partitions sur } X\} = 1$
(partition à 1 classe et partition à n classes) ;

Maximum de la distance des transferts

\approx Minimum de la concordance.

- ▶ $c_{min} = \min\{c(\mathcal{P}, \mathcal{Q}), \mathcal{P} \text{ et } \mathcal{Q} \text{ partitions sur } X\} = 1$
(partition à 1 classe et partition à n classes);
- ▶ ? $c_{min}(p, q) = \min\{c(\mathcal{P}, \mathcal{Q}) \text{ pour } \mathcal{P} \text{ à } p \text{ classes et } \mathcal{Q} \text{ à } q \text{ classes}\}$;
- ▶ ? $c_{min}(\mathcal{P}) = \min_{\mathcal{Q}}\{c(\mathcal{P}, \mathcal{Q})\}$;
- ▶ ? $c_{min}(\mathcal{P}, \leq q) = \min\{c(\mathcal{P}, \mathcal{Q}) \text{ pour } \mathcal{Q} \text{ à au plus } q \text{ classes}\}$.

Minimum de la concordance entre deux partitions à p et q classes ($c_{min}(p, q)$)

Théorème

Soit X un ensemble fini à n éléments. Soient p et q deux entiers tels que $p \leq q \leq n$.

- ▶ Si $n \leq p + q - 2$,

$$c_{min}(p, q) = p + q - n.$$

- ▶ Si $p + q - 1 \leq n \leq (p - 1)q$,

$$c_{min}(p, q) = \left\lceil \frac{n + q - p}{q} \right\rceil.$$

- ▶ Si $(p - 1)q < n$,

$$c_{min}(p, q) = \left\lceil \frac{n}{q} \right\rceil.$$

Schéma de la preuve

Démonstration des lemmes suivants :

Soient \mathcal{P} et \mathcal{Q} deux partitions à p et q classes.

- ▶ Lemme 1 : Si $p \leq q \leq n$, alors : $c(\mathcal{P}, \mathcal{Q}) \geq \left\lceil \frac{n}{q} \right\rceil$.
- ▶ Lemme 2 : Si $n \leq p + q - 2$, alors : $c(\mathcal{P}, \mathcal{Q}) \geq p + q - n$.
- ▶ Lemme 3 : Si $p + q - 1 \leq n \leq pq - q$, alors : $c(\mathcal{P}, \mathcal{Q}) \geq \left\lceil \frac{n+q-p}{q} \right\rceil$.

Il existe deux partitions \mathcal{P} et \mathcal{Q} à p et q classes telles que :

- ▶ Lemme 4 : $n \leq p + q - 2$ et $c(\mathcal{P}, \mathcal{Q}) = p + q - n$.
- ▶ Lemme 5 : $p + q - 1 \leq n \leq pq - q$ et $c(\mathcal{P}, \mathcal{Q}) = \left\lceil \frac{n+q-p}{q} \right\rceil$.
- ▶ Lemme 6 : $(p - 1)q < n$ et $c(\mathcal{P}, \mathcal{Q}) = \left\lceil \frac{n}{q} \right\rceil$.

Preuve du lemme 1 (1) :

Si $p \leq q \leq n$, alors : $c(\mathcal{P}, \mathcal{Q}) \geq \left\lceil \frac{n}{q} \right\rceil$.

On considère q couplages σ_k , $k \in \{1, \dots, q\}$, entre les classes de \mathcal{P} et celles de \mathcal{Q} définis par :

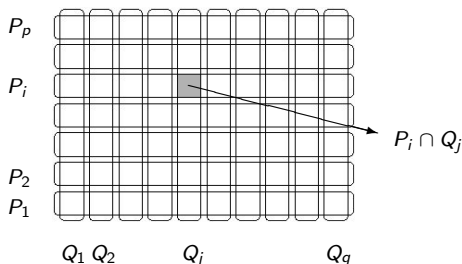
- ▶ si $i + k - 1 \leq q$, σ_k couple P_i avec Q_{i+k-1}
- ▶ si $i + k - 1 > q$, σ_k couple P_i avec $Q_{i+k-1-q}$.

Preuve du lemme 1 (1) :

Si $p \leq q \leq n$, alors : $c(\mathcal{P}, \mathcal{Q}) \geq \left\lceil \frac{n}{q} \right\rceil$.

On considère q couplages σ_k , $k \in \{1, \dots, q\}$, entre les classes de \mathcal{P} et celles de \mathcal{Q} définis par :

- ▶ si $i + k - 1 \leq q$, σ_k couple P_i avec Q_{i+k-1}
- ▶ si $i + k - 1 > q$, σ_k couple P_i avec $Q_{i+k-1-q}$.

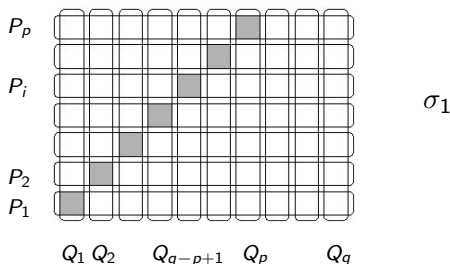


Preuve du lemme 1 (1) :

Si $p \leq q \leq n$, alors : $c(\mathcal{P}, \mathcal{Q}) \geq \left\lceil \frac{n}{q} \right\rceil$.

On considère q couplages σ_k , $k \in \{1, \dots, q\}$, entre les classes de \mathcal{P} et celles de \mathcal{Q} définis par :

- ▶ si $i + k - 1 \leq q$, σ_k couple P_i avec Q_{i+k-1}
- ▶ si $i + k - 1 > q$, σ_k couple P_i avec $Q_{i+k-1-q}$.

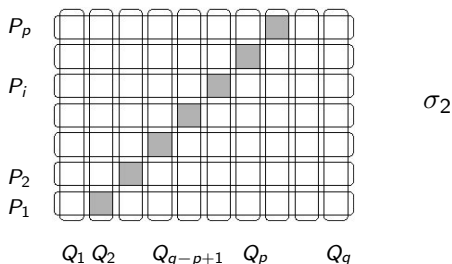


Preuve du lemme 1 (1) :

Si $p \leq q \leq n$, alors : $c(\mathcal{P}, \mathcal{Q}) \geq \left\lceil \frac{n}{q} \right\rceil$.

On considère q couplages σ_k , $k \in \{1, \dots, q\}$, entre les classes de \mathcal{P} et celles de \mathcal{Q} définis par :

- ▶ si $i + k - 1 \leq q$, σ_k couple P_i avec Q_{i+k-1}
- ▶ si $i + k - 1 > q$, σ_k couple P_i avec $Q_{i+k-1-q}$.

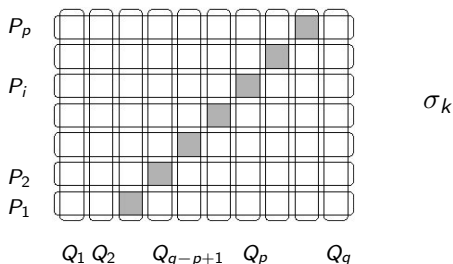


Preuve du lemme 1 (1) :

Si $p \leq q \leq n$, alors : $c(\mathcal{P}, \mathcal{Q}) \geq \left\lceil \frac{n}{q} \right\rceil$.

On considère q couplages σ_k , $k \in \{1, \dots, q\}$, entre les classes de \mathcal{P} et celles de \mathcal{Q} définis par :

- ▶ si $i + k - 1 \leq q$, σ_k couple P_i avec Q_{i+k-1}
- ▶ si $i + k - 1 > q$, σ_k couple P_i avec $Q_{i+k-1-q}$.

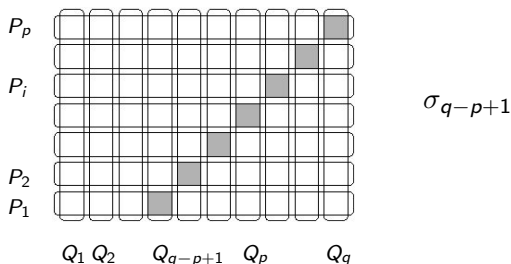


Preuve du lemme 1 (1) :

Si $p \leq q \leq n$, alors : $c(\mathcal{P}, \mathcal{Q}) \geq \left\lceil \frac{n}{q} \right\rceil$.

On considère q couplages σ_k , $k \in \{1, \dots, q\}$, entre les classes de \mathcal{P} et celles de \mathcal{Q} définis par :

- ▶ si $i + k - 1 \leq q$, σ_k couple P_i avec Q_{i+k-1}
- ▶ si $i + k - 1 > q$, σ_k couple P_i avec $Q_{i+k-1-q}$.

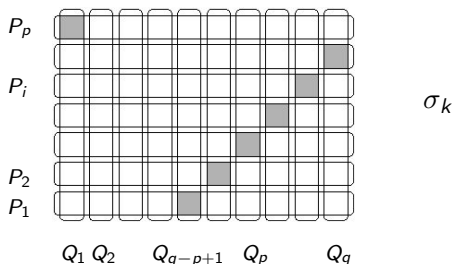


Preuve du lemme 1 (1) :

Si $p \leq q \leq n$, alors : $c(\mathcal{P}, \mathcal{Q}) \geq \left\lceil \frac{n}{q} \right\rceil$.

On considère q couplages σ_k , $k \in \{1, \dots, q\}$, entre les classes de \mathcal{P} et celles de \mathcal{Q} définis par :

- ▶ si $i + k - 1 \leq q$, σ_k couple P_i avec Q_{i+k-1}
- ▶ si $i + k - 1 > q$, σ_k couple P_i avec $Q_{i+k-1-q}$.

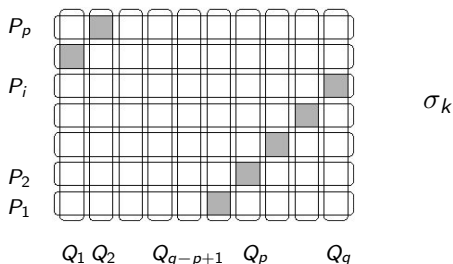


Preuve du lemme 1 (1) :

Si $p \leq q \leq n$, alors : $c(\mathcal{P}, \mathcal{Q}) \geq \left\lceil \frac{n}{q} \right\rceil$.

On considère q couplages σ_k , $k \in \{1, \dots, q\}$, entre les classes de \mathcal{P} et celles de \mathcal{Q} définis par :

- ▶ si $i + k - 1 \leq q$, σ_k couple P_i avec Q_{i+k-1}
- ▶ si $i + k - 1 > q$, σ_k couple P_i avec $Q_{i+k-1-q}$.

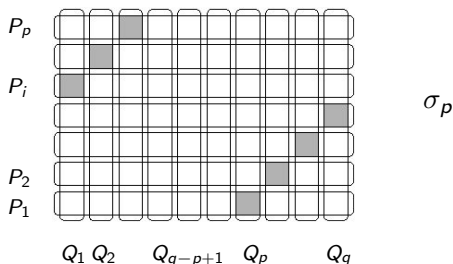


Preuve du lemme 1 (1) :

Si $p \leq q \leq n$, alors : $c(\mathcal{P}, \mathcal{Q}) \geq \left\lceil \frac{n}{q} \right\rceil$.

On considère q couplages σ_k , $k \in \{1, \dots, q\}$, entre les classes de \mathcal{P} et celles de \mathcal{Q} définis par :

- ▶ si $i + k - 1 \leq q$, σ_k couple P_i avec Q_{i+k-1}
- ▶ si $i + k - 1 > q$, σ_k couple P_i avec $Q_{i+k-1-q}$.

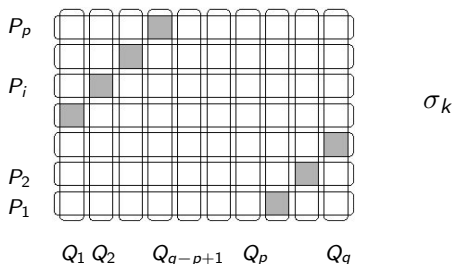


Preuve du lemme 1 (1) :

Si $p \leq q \leq n$, alors : $c(\mathcal{P}, \mathcal{Q}) \geq \left\lceil \frac{n}{q} \right\rceil$.

On considère q couplages σ_k , $k \in \{1, \dots, q\}$, entre les classes de \mathcal{P} et celles de \mathcal{Q} définis par :

- ▶ si $i + k - 1 \leq q$, σ_k couple P_i avec Q_{i+k-1}
- ▶ si $i + k - 1 > q$, σ_k couple P_i avec $Q_{i+k-1-q}$.

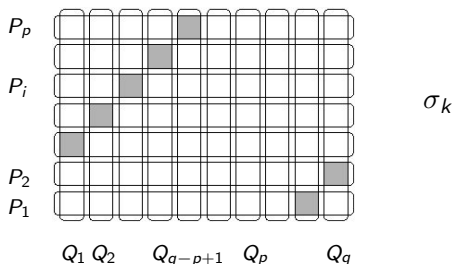


Preuve du lemme 1 (1) :

Si $p \leq q \leq n$, alors : $c(\mathcal{P}, \mathcal{Q}) \geq \left\lceil \frac{n}{q} \right\rceil$.

On considère q couplages σ_k , $k \in \{1, \dots, q\}$, entre les classes de \mathcal{P} et celles de \mathcal{Q} définis par :

- ▶ si $i + k - 1 \leq q$, σ_k couple P_i avec Q_{i+k-1}
- ▶ si $i + k - 1 > q$, σ_k couple P_i avec $Q_{i+k-1-q}$.

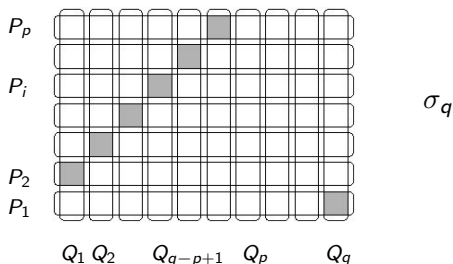


Preuve du lemme 1 (1) :

Si $p \leq q \leq n$, alors : $c(\mathcal{P}, \mathcal{Q}) \geq \left\lceil \frac{n}{q} \right\rceil$.

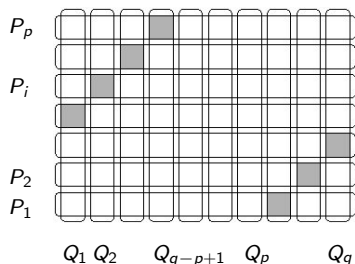
On considère q couplages σ_k , $k \in \{1, \dots, q\}$, entre les classes de \mathcal{P} et celles de \mathcal{Q} définis par :

- ▶ si $i + k - 1 \leq q$, σ_k couple P_i avec Q_{i+k-1}
- ▶ si $i + k - 1 > q$, σ_k couple P_i avec $Q_{i+k-1-q}$.



Preuve du lemme 1 (2) :

Si $p \leq q \leq n$, alors : $c(\mathcal{P}, \mathcal{Q}) \geq \left\lceil \frac{n}{q} \right\rceil$.

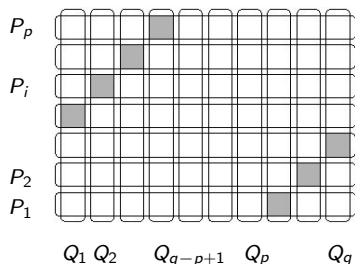


$$c_k = c_{\sigma_k}(\mathcal{P}, \mathcal{Q}) = \sum_{(P_i, Q_j) \in \sigma_k} |P_i \cap Q_j|$$

$$= \sum \text{cardinaux des ensembles grisés.}$$

Preuve du lemme 1 (2) :

Si $p \leq q \leq n$, alors : $c(\mathcal{P}, \mathcal{Q}) \geq \left\lceil \frac{n}{q} \right\rceil$.



$$c_k = c_{\sigma_k}(\mathcal{P}, \mathcal{Q}) = \sum_{(P_i, Q_j) \in \sigma_k} |P_i \cap Q_j|$$

$$= \sum \text{cardinaux des ensembles grisés.}$$

$$\Rightarrow \sum_{k=1}^q c_k = \sum_{k=1}^q \sum \text{cardinaux des ensembles grisés correspondant à } \sigma_k$$

$$= \sum \text{cardinaux de toutes les intersections} = n.$$

Preuve du lemme 1 (3) :

Si $p \leq q \leq n$, alors : $c(\mathcal{P}, \mathcal{Q}) \geq \left\lceil \frac{n}{q} \right\rceil$.

$$\sum_{j=1}^q c_j = n \Rightarrow \exists j_0 \in \{1, \dots, q\} \text{ tel que } c_{j_0} \geq \frac{n}{q}.$$

Preuve du lemme 1 (3) :

Si $p \leq q \leq n$, alors : $c(\mathcal{P}, \mathcal{Q}) \geq \left\lceil \frac{n}{q} \right\rceil$.

$$\sum_{j=1}^q c_j = n \Rightarrow \exists j_0 \in \{1, \dots, q\} \text{ tel que } c_{j_0} \geq \frac{n}{q}.$$

Et ainsi

$$c(\mathcal{P}, \mathcal{Q}) = \max_{\sigma} c_{\sigma}(\mathcal{P}, \mathcal{Q}) \geq c_{j_0} \geq \frac{n}{q}$$

et puisque $c_{j_0} \in \mathbb{N}$, on obtient :

$$c(\mathcal{P}, \mathcal{Q}) \geq \left\lceil \frac{n}{q} \right\rceil.$$

Preuve du lemme 2 (1) :

Si $n \leq p + q - 2$, alors : $c(\mathcal{P}, \mathcal{Q}) \geq p + q - n$.

Soient \mathcal{P} et \mathcal{Q} deux partitions quelconques à p et q classes vérifiant $n \leq p + q - 2$. On pose $n = q + \alpha$ avec $0 \leq \alpha \leq p - 2$.

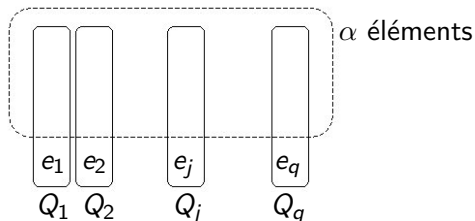
Les classes de \mathcal{Q} sont non vides : $X = \{e_1, e_2, \dots, e_q, \epsilon_1, \epsilon_2, \dots, \epsilon_\alpha\}$

Preuve du lemme 2 (1) :

Si $n \leq p + q - 2$, alors : $c(\mathcal{P}, \mathcal{Q}) \geq p + q - n$.

Soient \mathcal{P} et \mathcal{Q} deux partitions quelconques à p et q classes vérifiant $n \leq p + q - 2$. On pose $n = q + \alpha$ avec $0 \leq \alpha \leq p - 2$.

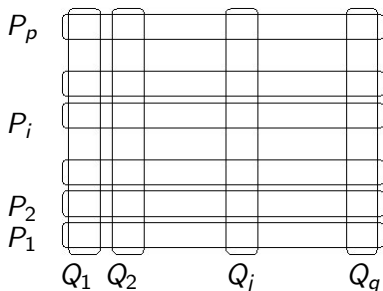
Les classes de \mathcal{Q} sont non vides : $X = \{e_1, e_2, \dots, e_q, \epsilon_1, \epsilon_2, \dots, \epsilon_\alpha\}$



Preuve du lemme 2 (2) :

Si $n \leq p + q - 2$, alors : $c(\mathcal{P}, \mathcal{Q}) \geq p + q - n$.

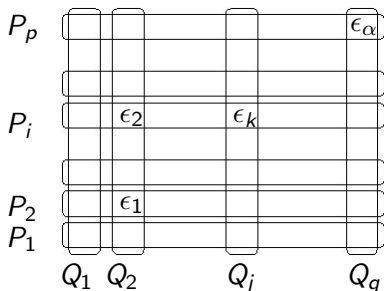
On pose $n = q + \alpha$ avec $0 \leq \alpha \leq p - 2$ et $X = \{e_1, e_2, \dots, e_q, \epsilon_1, \epsilon_2, \dots, \epsilon_\alpha\}$



Preuve du lemme 2 (2) :

Si $n \leq p + q - 2$, alors : $c(\mathcal{P}, \mathcal{Q}) \geq p + q - n$.

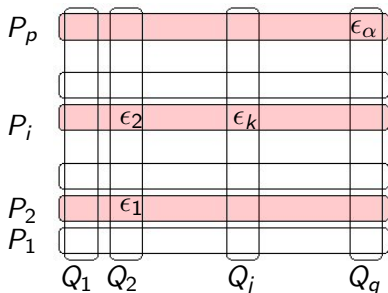
On pose $n = q + \alpha$ avec $0 \leq \alpha \leq p - 2$ et $X = \{e_1, e_2, \dots, e_q, \epsilon_1, \epsilon_2, \dots, \epsilon_\alpha\}$



Preuve du lemme 2 (2) :

Si $n \leq p + q - 2$, alors : $c(\mathcal{P}, \mathcal{Q}) \geq p + q - n$.

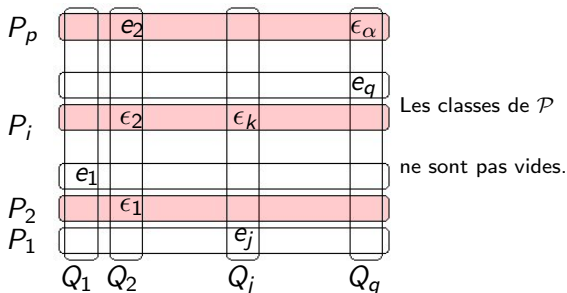
On pose $n = q + \alpha$ avec $0 \leq \alpha \leq p - 2$ et $X = \{e_1, e_2, \dots, e_q, \epsilon_1, \epsilon_2, \dots, \epsilon_\alpha\}$



Preuve du lemme 2 (2) :

Si $n \leq p + q - 2$, alors : $c(\mathcal{P}, \mathcal{Q}) \geq p + q - n$.

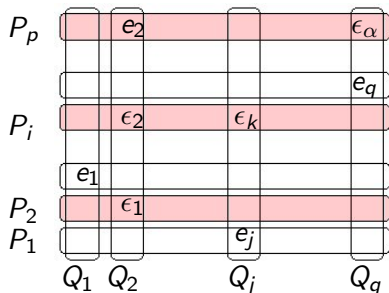
On pose $n = q + \alpha$ avec $0 \leq \alpha \leq p - 2$ et $X = \{e_1, e_2, \dots, e_q, \epsilon_1, \epsilon_2, \dots, \epsilon_\alpha\}$



Preuve du lemme 2 (2) :

Si $n \leq p + q - 2$, alors : $c(\mathcal{P}, \mathcal{Q}) \geq p + q - n$.

On pose $n = q + \alpha$ avec $0 \leq \alpha \leq p - 2$ et $X = \{e_1, e_2, \dots, e_q, \epsilon_1, \epsilon_2, \dots, \epsilon_\alpha\}$

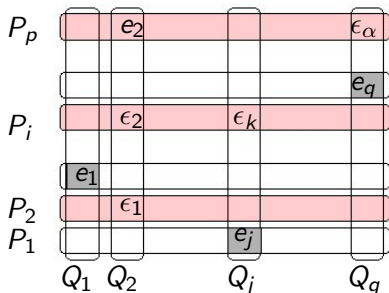


au plus α classes de \mathcal{P} rosées \Rightarrow au moins $p - \alpha$ classes non rosées.

Preuve du lemme 2 (2) :

Si $n \leq p + q - 2$, alors : $c(\mathcal{P}, \mathcal{Q}) \geq p + q - n$.

On pose $n = q + \alpha$ avec $0 \leq \alpha \leq p - 2$ et $X = \{e_1, e_2, \dots, e_q, \epsilon_1, \epsilon_2, \dots, \epsilon_\alpha\}$



au plus α classes de \mathcal{P} rosées \Rightarrow au moins $p - \alpha$ classes non rosées.

Le couplage σ vérifie donc :

$$c_\sigma(\mathcal{P}, \mathcal{Q}) \geq p - \alpha = p + q - n.$$

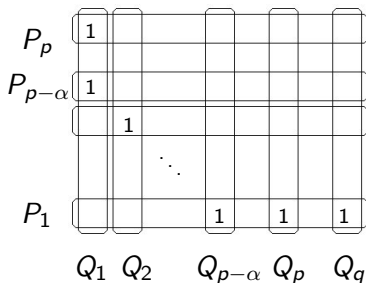
Preuve du lemme 4 :

Il existe \mathcal{P} et \mathcal{Q} telles que $n \leq p + q - 2$ et

$$c(\mathcal{P}, \mathcal{Q}) = p + q - n.$$

On pose $n = q + \alpha$.

On considère les partitions \mathcal{P} et \mathcal{Q} suivantes :



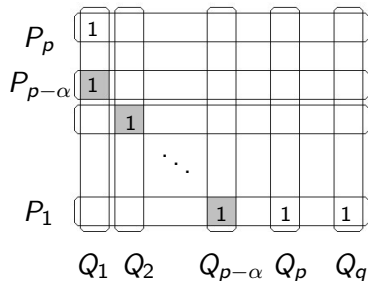
Preuve du lemme 4 :

Il existe \mathcal{P} et \mathcal{Q} telles que $n \leq p + q - 2$ et

$$c(\mathcal{P}, \mathcal{Q}) = p + q - n.$$

On pose $n = q + \alpha$.

On considère les partitions \mathcal{P} et \mathcal{Q} suivantes :



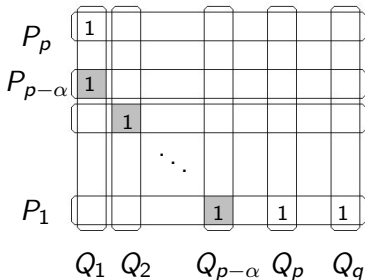
Preuve du lemme 4 :

Il existe \mathcal{P} et \mathcal{Q} telles que $n \leq p + q - 2$ et

$$c(\mathcal{P}, \mathcal{Q}) = p + q - n.$$

On pose $n = q + \alpha$.

On considère les partitions \mathcal{P} et \mathcal{Q} suivantes :



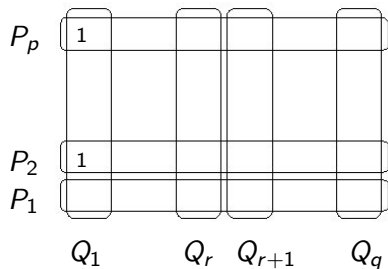
$$c_{\hat{\sigma}}(\mathcal{P}, \mathcal{Q}) = c(\mathcal{P}, \mathcal{Q}) = p - \alpha = p + q - n.$$

Preuve du lemme 5 :

Il existe \mathcal{P} et \mathcal{Q} telles que $p + q - 1 \leq n \leq pq - q$ et $c(\mathcal{P}, \mathcal{Q}) = \left\lceil \frac{n+q-p}{q} \right\rceil$.

On pose $n = p - 1 + kq + r$ avec $k \geq 1$ et $r \in \{0, \dots, q - 1\}$.

On considère les partitions \mathcal{P} et \mathcal{Q} suivantes :

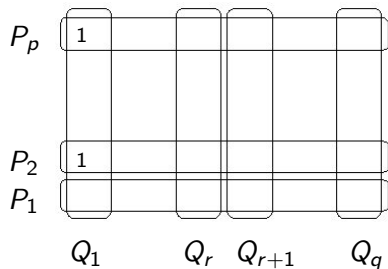


Preuve du lemme 5 :

Il existe \mathcal{P} et \mathcal{Q} telles que $p + q - 1 \leq n \leq pq - q$ et $c(\mathcal{P}, \mathcal{Q}) = \left\lceil \frac{n+q-p}{q} \right\rceil$.

On pose $n = p - 1 + kq + r$ avec $k \geq 1$ et $r \in \{0, \dots, q - 1\}$.

On considère les partitions \mathcal{P} et \mathcal{Q} suivantes :



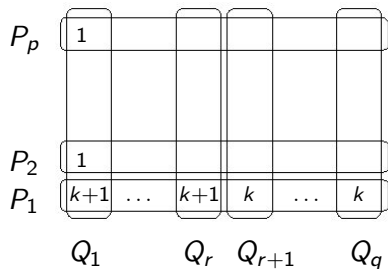
restent $n - (p - 1)$ éléments à placer.
 $n - (p - 1) = kq + r$, $r \in \{0, \dots, q - 1\}$.

Preuve du lemme 5 :

Il existe \mathcal{P} et \mathcal{Q} telles que $p + q - 1 \leq n \leq pq - q$ et $c(\mathcal{P}, \mathcal{Q}) = \left\lceil \frac{n+q-p}{q} \right\rceil$.

On pose $n = p - 1 + kq + r$ avec $k \geq 1$ et $r \in \{0, \dots, q - 1\}$.

On considère les partitions \mathcal{P} et \mathcal{Q} suivantes :



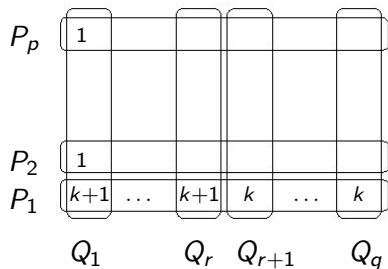
restent $n - (p - 1)$ éléments à placer.
 $n - (p - 1) = kq + r$, $r \in \{0, \dots, q - 1\}$.

Preuve du lemme 5 :

Il existe \mathcal{P} et \mathcal{Q} telles que $p + q - 1 \leq n \leq pq - q$ et $c(\mathcal{P}, \mathcal{Q}) = \left\lceil \frac{n+q-p}{q} \right\rceil$.

On pose $n = p - 1 + kq + r$ avec $k \geq 1$ et $r \in \{0, \dots, q - 1\}$.

On considère les partitions \mathcal{P} et \mathcal{Q} suivantes :



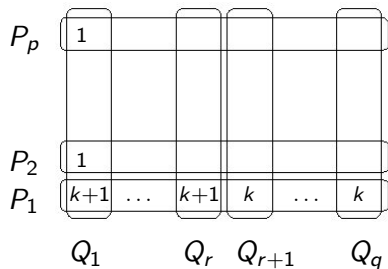
$$c(\mathcal{P}, \mathcal{Q}) \begin{matrix} r \in \{0, 1\} & r > 1 \\ k+1 & k+2 \end{matrix}$$

Preuve du lemme 5 :

Il existe \mathcal{P} et \mathcal{Q} telles que $p + q - 1 \leq n \leq pq - q$ et $c(\mathcal{P}, \mathcal{Q}) = \left\lceil \frac{n+q-p}{q} \right\rceil$.

On pose $n = p - 1 + kq + r$ avec $k \geq 1$ et $r \in \{0, \dots, q - 1\}$.

On considère les partitions \mathcal{P} et \mathcal{Q} suivantes :



$$c(\mathcal{P}, \mathcal{Q}) \begin{matrix} r \in \{0, 1\} & r > 1 \\ k+1 & k+2 \end{matrix}$$

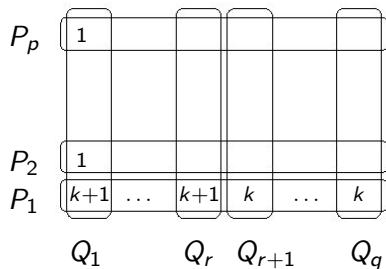
$$B = \left\lceil \frac{n + q - p}{q} \right\rceil = \left\lceil \frac{(k+1)q + r - 1}{q} \right\rceil$$

Preuve du lemme 5 :

Il existe \mathcal{P} et \mathcal{Q} telles que $p + q - 1 \leq n \leq pq - q$ et $c(\mathcal{P}, \mathcal{Q}) = \left\lceil \frac{n+q-p}{q} \right\rceil$.

On pose $n = p - 1 + kq + r$ avec $k \geq 1$ et $r \in \{0, \dots, q - 1\}$.

On considère les partitions \mathcal{P} et \mathcal{Q} suivantes :



$c(\mathcal{P}, \mathcal{Q})$	$r \in \{0, 1\}$	$r > 1$
	$k+1$	$k+2$
B	$k+1$	$k+2$

$$B = \left\lceil \frac{n + q - p}{q} \right\rceil = \left\lceil \frac{(k + 1)q + r - 1}{q} \right\rceil$$

Preuve du lemme 6 (1) :

Il existe \mathcal{P} et \mathcal{Q} telles que $(p-1)q < n$ et $c(\mathcal{P}, \mathcal{Q}) = \left\lceil \frac{n}{q} \right\rceil$.

Cas 1 : $(p-1)q < n < pq$. On pose $n = (p-1)q + r$, avec $1 \leq r \leq q-1$.
On considère les deux partitions suivantes :

P_p	1	...	1			
	1	...	1	1	...	1
	⋮		⋮	⋮		⋮
P_2	1	...	1	1	...	1
P_1	1	...	1	1	...	1
	Q_1		Q_r	Q_{r+1}		Q_q

Preuve du lemme 6 (1) :

Il existe \mathcal{P} et \mathcal{Q} telles que $(p-1)q < n$ et $c(\mathcal{P}, \mathcal{Q}) = \left\lceil \frac{n}{q} \right\rceil$.

Cas 1 : $(p-1)q < n < pq$. On pose $n = (p-1)q + r$, avec $1 \leq r \leq q-1$.
On considère les deux partitions suivantes :

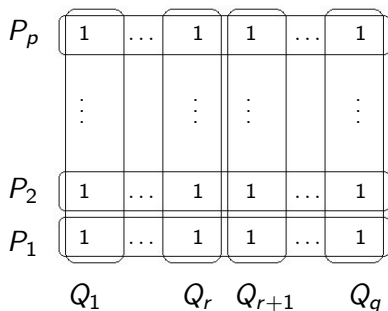
P_p	1	...	1			
	1	...	1	1	...	1
	⋮		⋮	⋮		⋮
P_2	1	...	1	1	...	1
P_1	1	...	1	1	...	1
	Q_1		Q_r	Q_{r+1}		Q_q

$$c_{\hat{\sigma}}(\mathcal{P}, \mathcal{Q}) = p = \left\lceil \frac{n}{q} \right\rceil$$

Preuve du lemme 6 (2) :

Il existe \mathcal{P} et \mathcal{Q} telles que $(p-1)q < n$ et $c(\mathcal{P}, \mathcal{Q}) = \left\lceil \frac{n}{q} \right\rceil$.

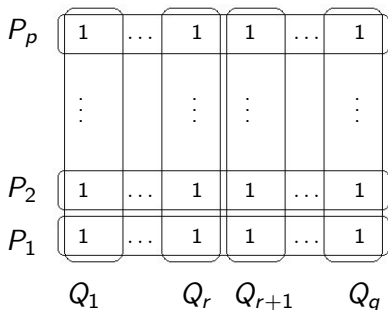
Cas 2 : $n \geq pq$. On pose $n = kq + r$, avec $0 \leq r \leq q-1$ et $k \geq p$.
On considère les deux partitions suivantes :



Preuve du lemme 6 (2) :

Il existe \mathcal{P} et \mathcal{Q} telles que $(p-1)q < n$ et $c(\mathcal{P}, \mathcal{Q}) = \left\lceil \frac{n}{q} \right\rceil$.

Cas 2 : $n \geq pq$. On pose $n = kq + r$, avec $0 \leq r \leq q-1$ et $k \geq p$.
On considère les deux partitions suivantes :

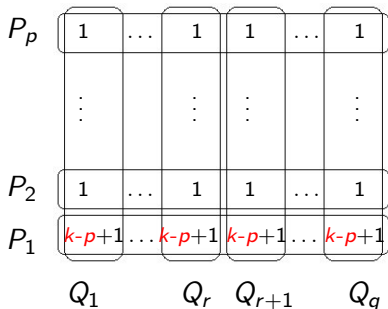


restent $n - pq = kq + r - pq = (k-p)q + r$ éléments à placer

Preuve du lemme 6 (2) :

Il existe \mathcal{P} et \mathcal{Q} telles que $(p-1)q < n$ et $c(\mathcal{P}, \mathcal{Q}) = \left\lceil \frac{n}{q} \right\rceil$.

Cas 2 : $n \geq pq$. On pose $n = kq + r$, avec $0 \leq r \leq q-1$ et $k \geq p$.
On considère les deux partitions suivantes :

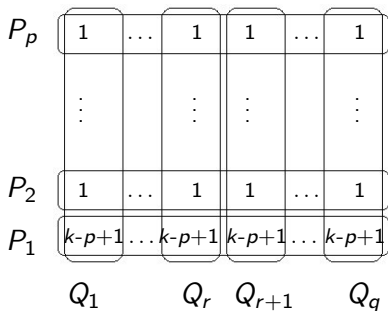


restent $n - pq = kq + r - pq = (k-p)q + r$ éléments à placer
 → on ajoute $k-p$ éléments dans chaque $P_1 \cap Q_j$, $1 \leq j \leq q$

Preuve du lemme 6 (2) :

Il existe \mathcal{P} et \mathcal{Q} telles que $(p-1)q < n$ et $c(\mathcal{P}, \mathcal{Q}) = \left\lceil \frac{n}{q} \right\rceil$.

Cas 2 : $n \geq pq$. On pose $n = kq + r$, avec $0 \leq r \leq q-1$ et $k \geq p$.
On considère les deux partitions suivantes :



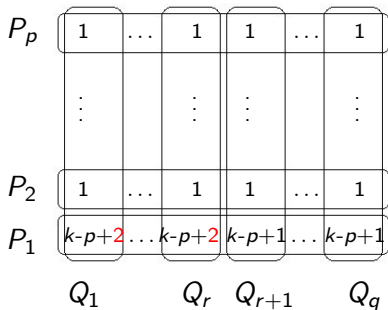
restent r éléments à placer

Preuve du lemme 6 (2) :

Il existe \mathcal{P} et \mathcal{Q} telles que $(p-1)q < n$ et $c(\mathcal{P}, \mathcal{Q}) = \left\lceil \frac{n}{q} \right\rceil$.

Cas 2 : $n \geq pq$. On pose $n = kq + r$, avec $0 \leq r \leq q-1$ et $k \geq p$.

On considère les deux partitions suivantes :



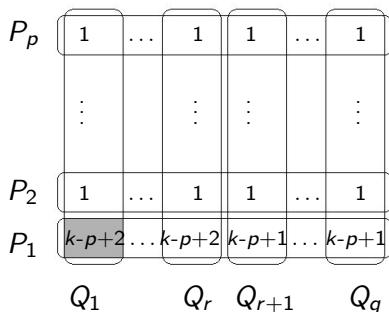
restent r éléments à placer

→ on les place dans $P_1 \cap Q_j, j \leq r$

Preuve du lemme 6 (2) :

Il existe \mathcal{P} et \mathcal{Q} telles que $(p-1)q < n$ et $c(\mathcal{P}, \mathcal{Q}) = \left\lceil \frac{n}{q} \right\rceil$.

Cas 2 : $n \geq pq$. On pose $n = kq + r$, avec $0 \leq r \leq q-1$ et $k \geq p$.
On considère les deux partitions suivantes :



$$c_{\hat{\sigma}}(\mathcal{P}, \mathcal{Q}) = (k-p+2) + (p-1) = k+1 = \left\lceil \frac{n}{q} \right\rceil$$

Minimum de la concordance avec une partition \mathcal{P} donnée ($c_{\min}(\mathcal{P})$)

Théorème 1

Soit \mathcal{P} une partition à p classes possédant respectivement n_1, n_2, \dots, n_p éléments avec $n_1 \leq n_2 \leq \dots \leq n_p$. Alors

$$c_{\min}(\mathcal{P}) = \min[0, \min_{1 \leq i \leq p} (n_i - i)] + p.$$

On note $f(\mathcal{P}) = \min[0, \min_{1 \leq i \leq p} (n_i - i)] + p$.

On considère une partition \mathcal{P} sur X et un élément $a \in P_k$.

On note alors $\mathcal{P} \ominus a$ la partition sur $X \setminus \{a\}$ définie par :

- si $P_k = \{a\}$, $\mathcal{P} \ominus a$ est constituée des classes P_i , $i \neq k$.
- sinon $\mathcal{P} \ominus a$ est constituée des classes P_i , $i \neq k$, ainsi que de la classe $P_k \setminus \{a\}$.

Lemme 7

On considère une partition \mathcal{P} sur X et un élément $a \in X$. Alors :

$$c_{\min}(\mathcal{P}) \geq c_{\min}(\mathcal{P} \ominus a)$$

Preuve du lemme 7 : $c_{\min}(\mathcal{P}) \geq c_{\min}(\mathcal{P} \ominus a)$

Soit \mathcal{Q} une partition quelconque sur X .

- $c_{\min}(\mathcal{P} \ominus a) \leq c(\mathcal{P} \ominus a, \mathcal{Q} \ominus a) = c_{\hat{\sigma}}(\mathcal{P} \ominus a, \mathcal{Q} \ominus a)$.

On étend $\hat{\sigma}$ à \mathcal{P} et \mathcal{Q} .

- $c_{\hat{\sigma}}(\mathcal{P}, \mathcal{Q}) \geq c_{\hat{\sigma}}(\mathcal{P} \ominus a, \mathcal{Q} \ominus a)$
- $c(\mathcal{P}, \mathcal{Q}) = \max_{\sigma} c_{\sigma}(\mathcal{P}, \mathcal{Q}) \geq c_{\hat{\sigma}}(\mathcal{P}, \mathcal{Q})$. Finalement : $\forall \mathcal{Q}$

$$c(\mathcal{P}, \mathcal{Q}) \geq c_{\hat{\sigma}}(\mathcal{P}, \mathcal{Q}) \geq c_{\hat{\sigma}}(\mathcal{P} \ominus a, \mathcal{Q} \ominus a) \geq c_{\min}(\mathcal{P} \ominus a)$$

$$\Rightarrow c_{\min}(\mathcal{P}) = \min_{\mathcal{Q}} c(\mathcal{P}, \mathcal{Q}) \geq c_{\min}(\mathcal{P} \ominus a).$$

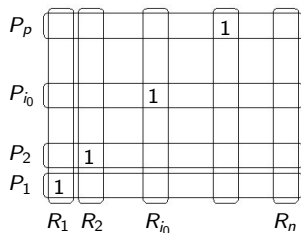
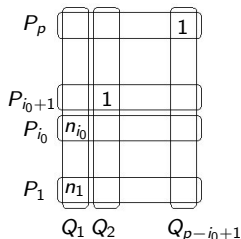
Preuve du théorème 1 (1) : $(n_1 \leq \dots \leq n_p)$

$$c_{\min}(\mathcal{P}) = \min[0, \min_{1 \leq i \leq p}(n_i - i)] + p (= f(\mathcal{P}))$$

- montrons que $\forall \mathcal{P}, c_{\min}(\mathcal{P}) \leq f(\mathcal{P})$.

Soit i_0 l'indice vérifiant $n_{i_0} - i_0 = \min_{1 \leq i \leq p}(n_i - i)$.

Soient \mathcal{Q} et \mathcal{R} deux partitions définies comme suit :



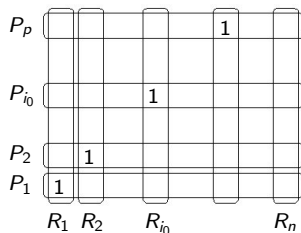
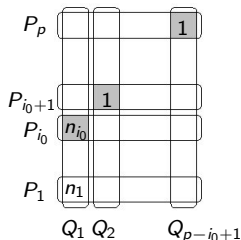
Preuve du théorème 1 (1) : $(n_1 \leq \dots \leq n_p)$

$$c_{\min}(\mathcal{P}) = \min[0, \min_{1 \leq i \leq p}(n_i - i)] + p (= f(\mathcal{P}))$$

- montrons que $\forall \mathcal{P}, c_{\min}(\mathcal{P}) \leq f(\mathcal{P})$.

Soit i_0 l'indice vérifiant $n_{i_0} - i_0 = \min_{1 \leq i \leq p}(n_i - i)$.

Soient \mathcal{Q} et \mathcal{R} deux partitions définies comme suit :



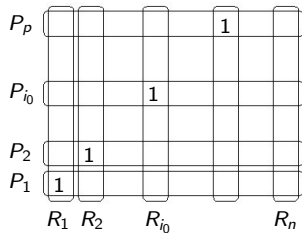
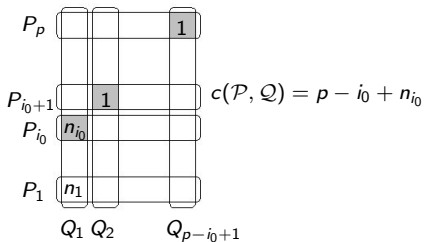
Preuve du théorème 1 (1) : $(n_1 \leq \dots \leq n_p)$

$$c_{\min}(\mathcal{P}) = \min[0, \min_{1 \leq i \leq p}(n_i - i)] + p (= f(\mathcal{P}))$$

- montrons que $\forall \mathcal{P}, c_{\min}(\mathcal{P}) \leq f(\mathcal{P})$.

Soit i_0 l'indice vérifiant $n_{i_0} - i_0 = \min_{1 \leq i \leq p}(n_i - i)$.

Soient \mathcal{Q} et \mathcal{R} deux partitions définies comme suit :



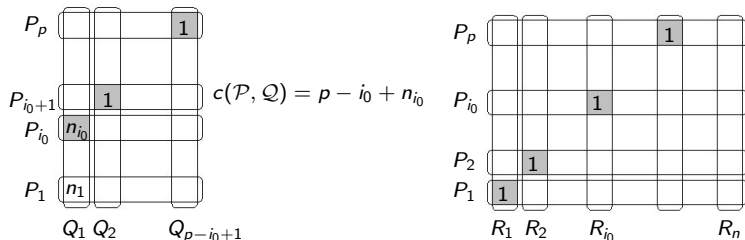
Preuve du théorème 1 (1) : $(n_1 \leq \dots \leq n_p)$

$$c_{\min}(\mathcal{P}) = \min[0, \min_{1 \leq i \leq p}(n_i - i)] + p (= f(\mathcal{P}))$$

- montrons que $\forall \mathcal{P}, c_{\min}(\mathcal{P}) \leq f(\mathcal{P})$.

Soit i_0 l'indice vérifiant $n_{i_0} - i_0 = \min_{1 \leq i \leq p}(n_i - i)$.

Soient \mathcal{Q} et \mathcal{R} deux partitions définies comme suit :



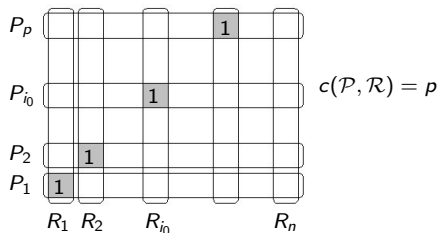
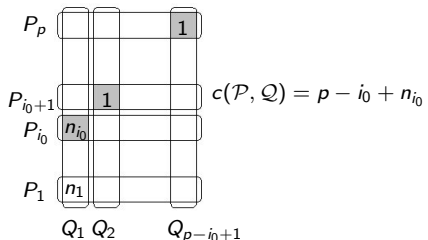
Preuve du théorème 1 (1) : $(n_1 \leq \dots \leq n_p)$

$$c_{\min}(\mathcal{P}) = \min[0, \min_{1 \leq i \leq p}(n_i - i)] + p (= f(\mathcal{P}))$$

- montrons que $\forall \mathcal{P}, c_{\min}(\mathcal{P}) \leq f(\mathcal{P})$.

Soit i_0 l'indice vérifiant $n_{i_0} - i_0 = \min_{1 \leq i \leq p}(n_i - i)$.

Soient \mathcal{Q} et \mathcal{R} deux partitions définies comme suit :



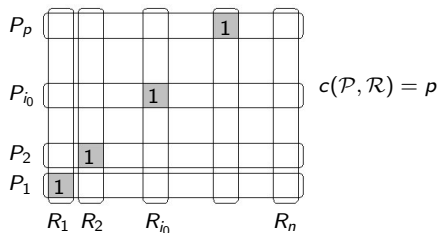
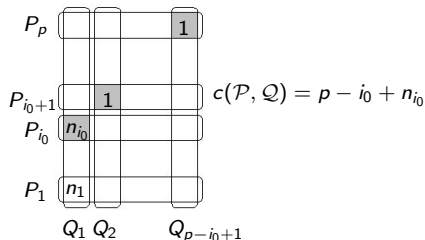
Preuve du théorème 1 (1) : $(n_1 \leq \dots \leq n_p)$

$$c_{\min}(\mathcal{P}) = \min[0, \min_{1 \leq i \leq p}(n_i - i)] + p (= f(\mathcal{P}))$$

- montrons que $\forall \mathcal{P}, c_{\min}(\mathcal{P}) \leq f(\mathcal{P})$.

Soit i_0 l'indice vérifiant $n_{i_0} - i_0 = \min_{1 \leq i \leq p}(n_i - i)$.

Soient \mathcal{Q} et \mathcal{R} deux partitions définies comme suit :



$$c_{\min}(\mathcal{P}) \leq \min[c(\mathcal{P}, \mathcal{Q}), c(\mathcal{P}, \mathcal{R})] = \min[p, p + \min_{1 \leq i \leq p}(n_i - i)] = f(\mathcal{P}).$$

Preuve du théorème 1 (2) : $(n_1 \leq \dots \leq n_p)$

$$c_{\min}(\mathcal{P}) = \min[0, \min_{1 \leq i \leq p}(n_i - i)] + p (= f(\mathcal{P}))$$

- montrons que $\forall \mathcal{P}, c_{\min}(\mathcal{P}) \geq f(\mathcal{P})$.

On raisonne par récurrence :

- **Initialisation** : si $n = 1$, l'ensemble des partitions sur X est réduit à la partition à une classe à un élément et donc il est clair que $c_{\min}(\mathcal{P}) = 1$. De plus puisque $p = 1$ et $n_1 = 1$, on a

$$f(\mathcal{P}) = \min[0, \min_{1 \leq i \leq p}(n_i - i)] + p = 1$$

et donc $c_{\min}(\mathcal{P}) = f(\mathcal{P})$.

Preuve du théorème 1 (3) : $(n_1 \leq \dots \leq n_p)$

$$c_{\min}(\mathcal{P}) = \min[0, \min_{1 \leq i \leq p}(n_i - i)] + p (= f(\mathcal{P}))$$

- **Hérédité** : - **cas 1** : $n_1 \geq 2$

Soit $a \in P_1$ et $\mathcal{P}' = \mathcal{P} \ominus a$.

\mathcal{P}' possède toujours p classes P'_i , $i \in \{1, \dots, p\}$, et $n'_1 \leq n'_2 \leq \dots \leq n'_p$.

D'après l'hypothèse de récurrence,

$$c_{\min}(\mathcal{P}') = \min[0, \min_{1 \leq i \leq p}(n'_i - i)] + p = \min[0, \min_{2 \leq i \leq p}(n_i - i), n_1 - 2] + p.$$

Puisque $n_1 - 2 \geq 0$, on a donc

$$c_{\min}(\mathcal{P}') = f(\mathcal{P}).$$

Or, d'après le lemme 7, on sait que $c_{\min}(\mathcal{P}) \geq c_{\min}(\mathcal{P}')$ et donc on obtient finalement

$$c_{\min}(\mathcal{P}) \geq f(\mathcal{P}).$$

Minimum de la concordance avec une partition \mathcal{P} donnée et une partition à au plus q classes ($c_{\min}(\mathcal{P}, \leq q)$)

Théorème 2

Soit \mathcal{P} une partition à p classes sur X et q un entier vérifiant $p \leq q$. On note n_i , $i \in \{1, \dots, p\}$, les cardinaux des classes de \mathcal{P} et r_i , $i \in \{1, \dots, p\}$, les restes respectifs de la division entière des n_i par q et on suppose que les classes sont indicées dans l'ordre croissant des r_i ($r_1 \leq r_2 \leq \dots \leq r_p$). Alors

$$c_{\min}(\mathcal{P}, \leq q) = \sum_{i=1}^p \left\lfloor \frac{n_i}{q} \right\rfloor + \min(0, \min_{1 \leq i \leq p} (r_i - i)) + p.$$

On pose $f(\mathcal{P}, q) = \sum_{i=1}^p \left\lfloor \frac{n_i}{q} \right\rfloor + \min(0, \min_{1 \leq i \leq p} (r_i - i)) + p$.

Schéma de la preuve du théorème 2 (1) :

$$c_{\min}(\mathcal{P}, \leq q) = \sum_{i=1}^p \left\lfloor \frac{n_i}{q} \right\rfloor + \min(0, \min_{1 \leq i \leq p} (r_i - i)) + p (= f(\mathcal{P}, q))$$

On pose $\forall i \in \{1, \dots, p\}$, $|P_i| = n_i = t_i q + r_i$ avec $r_i \in \{0, \dots, q-1\}$.

Soit la partition \hat{Q} suivante : Chaque classe \hat{Q}_j contient $t_i + \epsilon_{i,j}$ éléments appartenant à la classe P_i , $\forall i \in \{1, \dots, p\}$, avec $\epsilon_{i,j} = 1$ si $r_i \geq j$ et $\epsilon_{i,j} = 0$ si $r_i < j$.

P_p	$t_p + \epsilon_{p,1}$	$t_p + \epsilon_{p,2}$	$t_p + \epsilon_{p,j}$	$t_p + \epsilon_{p,q}$
P_i	$t_i + \epsilon_{i,1}$	$t_i + \epsilon_{i,2}$	$t_i + \epsilon_{i,j}$	$t_i + \epsilon_{i,q}$
P_2	$t_2 + \epsilon_{2,1}$	$t_2 + \epsilon_{2,2}$	$t_2 + \epsilon_{2,j}$	$t_2 + \epsilon_{2,q}$
P_1	$t_1 + \epsilon_{1,1}$	$t_1 + \epsilon_{1,2}$	$t_1 + \epsilon_{1,j}$	$t_1 + \epsilon_{1,q}$
	\hat{Q}_1	\hat{Q}_2	\hat{Q}_j	\hat{Q}_n

Schéma de la preuve du théorème 2 (2) :

$$c_{\min}(\mathcal{P}, \leq q) = \sum_{i=1}^p \left\lfloor \frac{n_i}{q} \right\rfloor + \min(0, \min_{1 \leq i \leq p} (r_i - i)) + p (= f(\mathcal{P}, q))$$

- ▶ $c_{\min}(\mathcal{P}, \leq q) = f(\mathcal{P}, q)$
On montre que \hat{Q} vérifie : $c(\mathcal{P}, \hat{Q}) = f(\mathcal{P}, q)$

- ▶ $c_{\min}(\mathcal{P}, \geq q) = f(\mathcal{P}, q)$
démontré par récurrence de façon similaire au théorème 1.

Théorème 2 : Exemple

$$|X| = 12, q = 4, \mathcal{P} = (1\ 2\ 3\ 4 \mid 5\ 6\ 7\ 8\ 9 \mid 10\ 11\ 12)$$

$$\mathcal{P} = (\color{red}{1\ 2\ 3\ 4} \mid \color{blue}{5\ 6\ 7\ 8\ 9} \mid \color{green}{10\ 11\ 12})$$

$$\hat{\mathcal{Q}} = (\quad \mid \quad \mid \quad \mid \quad)$$

Théorème 2 : Exemple

$$|X| = 12, q = 4, \mathcal{P} = (1 \ 2 \ 3 \ 4 \ | \ 5 \ 6 \ 7 \ 8 \ 9 \ | \ 10 \ 11 \ 12)$$

$$\mathcal{P} = (\color{red}{1} \ \color{red}{2} \ \color{red}{3} \ \color{red}{4} \ | \ \color{blue}{5} \ \color{blue}{6} \ \color{blue}{7} \ \color{blue}{8} \ \color{blue}{9} \ | \ \color{green}{10} \ \color{green}{11} \ \color{green}{12})$$

$$\hat{\mathcal{Q}} = (\color{red}{1} \quad | \ \color{red}{2} \quad | \ \color{red}{3} \quad | \ \color{red}{4} \)$$

Théorème 2 : Exemple

$$|X| = 12, q = 4, \mathcal{P} = (1 \ 2 \ 3 \ 4 \mid 5 \ 6 \ 7 \ 8 \ 9 \mid 10 \ 11 \ 12)$$

$$\mathcal{P} = (\color{red}{1} \ \color{red}{2} \ \color{red}{3} \ \color{red}{4} \mid \color{blue}{5} \ \color{blue}{6} \ \color{blue}{7} \ \color{blue}{8} \ \color{blue}{9} \mid \color{green}{10} \ \color{green}{11} \ \color{green}{12})$$

$$\hat{Q} = (\color{blue}{159} \mid \color{red}{26} \mid \color{red}{37} \mid \color{blue}{48})$$

Théorème 2 : Exemple

$$|X| = 12, q = 4, \mathcal{P} = (1\ 2\ 3\ 4 \mid 5\ 6\ 7\ 8\ 9 \mid 10\ 11\ 12)$$

$$\mathcal{P} = (1\ 2\ 3\ 4 \mid 5\ 6\ 7\ 8\ 9 \mid 10\ 11\ 12)$$

$$\hat{\mathcal{Q}} = (15910 \mid 2611 \mid 3712 \mid 48)$$

Théorème 2 : Exemple

$$|X| = 12, q = 4, \mathcal{P} = (1 \ 2 \ 3 \ 4 \mid 5 \ 6 \ 7 \ 8 \ 9 \mid 10 \ 11 \ 12)$$

$$\mathcal{P} = (1 \ 2 \ 3 \ 4 \mid 5 \ 6 \ 7 \ 8 \ 9 \mid 10 \ 11 \ 12)$$

$\hat{\sigma}$

$$\hat{\mathcal{Q}} = (15910 \mid 2611 \mid 3712 \mid 48)$$

$$c_{\hat{\sigma}}(\mathcal{P}, \hat{\mathcal{Q}}) = 2 + 1 + 1 = 4.$$

Théorème 2 : Exemple

$|X| = 12$, $q = 4$, $\mathcal{P} = (1\ 2\ 3\ 4 \mid 5\ 6\ 7\ 8\ 9 \mid 10\ 11\ 12)$

$\mathcal{P} = (1\ 2\ 3\ 4 \mid 5\ 6\ 7\ 8\ 9 \mid 10\ 11\ 12)$

$\hat{\sigma}$

$\hat{\mathcal{Q}} = (15910 \mid 2611 \mid 3712 \mid 48)$

$$c_{\hat{\sigma}}(\mathcal{P}, \hat{\mathcal{Q}}) = 2 + 1 + 1 = 4.$$

i	1	2	3
n_i	4	5	3
$\lfloor \frac{n_i}{q} \rfloor$	1	1	0
r_i	0	1	3
$r_i - i$	-1	-1	1

Théorème 2 : Exemple

$|X| = 12$, $q = 4$, $\mathcal{P} = (1\ 2\ 3\ 4 \mid 5\ 6\ 7\ 8\ 9 \mid 10\ 11\ 12)$

$\mathcal{P} = (1\ 2\ 3\ 4 \mid 5\ 6\ 7\ 8\ 9 \mid 10\ 11\ 12)$

$\hat{\sigma}$

$\hat{\mathcal{Q}} = (15910 \mid 2611 \mid 3712 \mid 48)$

$$c_{\hat{\sigma}}(\mathcal{P}, \hat{\mathcal{Q}}) = 2 + 1 + 1 = 4.$$

i	1	2	3
n_i	4	5	3
$\lfloor \frac{n_i}{q} \rfloor$	1	1	0
r_i	0	1	3
$r_i - i$	-1	-1	1

$$\begin{aligned} f(\mathcal{P}, q) &= \sum_{i=1}^p \left\lfloor \frac{n_i}{q} \right\rfloor + \min(0, \min_{1 \leq i \leq p} (r_i - i)) + p \\ &= 2 - 1 + 3 = 4. \end{aligned}$$

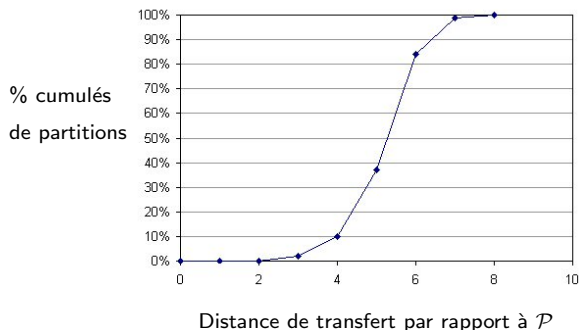
Récapitulatif des résultats en termes de distance

\mathcal{P} quelconque	\mathcal{Q} quelconque	$\max \theta(\mathcal{P}, \mathcal{Q}) = n - 1$
\mathcal{P} possède p classes	\mathcal{Q} possède q classes ($p \leq q$)	<ul style="list-style-type: none"> • si $n \leq p + q - 2$, $\max \theta(\mathcal{P}, \mathcal{Q}) = 2n - p - q$ • si $p + q - 1 \leq n \leq (p - 1)q$, $\max \theta(\mathcal{P}, \mathcal{Q}) = n - \lceil \frac{n+q-p}{q} \rceil$ • si $(p - 1)q < n$, $\max \theta(\mathcal{P}, \mathcal{Q}) = n - \lceil \frac{n}{q} \rceil$
\mathcal{P} possède au plus p classes	\mathcal{Q} possède au plus q classes ($p \leq q$)	$\max \theta(\mathcal{P}, \mathcal{Q}) = n - \lceil \frac{n}{q} \rceil$
\mathcal{P} possède p classes dont les cardinaux n_1, n_2, \dots, n_p sont fixés	\mathcal{Q} quelconque	<p>On suppose que $n_1 \leq n_2 \leq \dots \leq n_p$</p> $\max \theta(\mathcal{P}, \mathcal{Q}) = n - p - \min[0, \min_{1 \leq i \leq p} (n_i - i)]$
\mathcal{P} possède p classes dont les cardinaux n_1, n_2, \dots, n_p sont fixés; r_1, r_2, \dots, r_p désignent les restes de la division entière des n_i par q	\mathcal{Q} possède au plus q classes ou exactement q classes avec $q \leq \max_{1 \leq i \leq n} n_i$	<ul style="list-style-type: none"> • si $p \leq q$, on suppose que $r_1 \leq r_2 \leq \dots \leq r_p$ $\max \theta(\mathcal{P}, \mathcal{Q}) = n - \sum_{i=1}^p \left\lfloor \frac{n_i}{q} \right\rfloor - \min(0, \min_{1 \leq i \leq p} (r_i - i)) - p$ <ul style="list-style-type: none"> • si $p > q$, on suppose que les q plus grosses classes de \mathcal{P} sont indicées de 1 à q et dans l'ordre croissant des r_i $\max \theta(\mathcal{P}, \mathcal{Q}) = n - \sum_{i=1}^q \left\lfloor \frac{n_i}{q} \right\rfloor - \min(0, \min_{1 \leq i \leq q} (r_i - i)) - q$

La distance des transferts : point de vue expérimental

$n = 10$, Soit \mathcal{P} la partition à deux classes de 5 éléments. On énumère toutes les partitions de X (115975) et on calcule leur distance à \mathcal{P} .

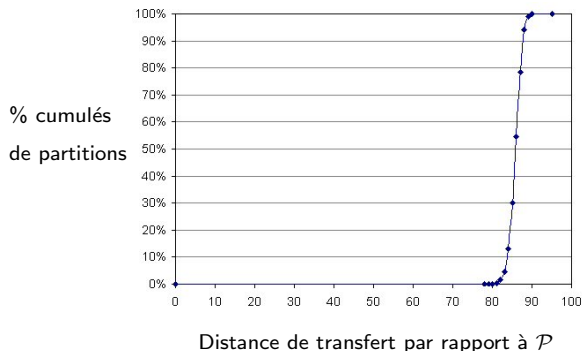
Distance de transferts de \mathcal{P}	1	2	3	4	5	6	7	8
Nb de partitions	20	225	1720	9112	31361	54490	17500	1546



remarque : $\theta_{max}(\mathcal{P}) = n - c_{min}(\mathcal{P}) = n - \min[0, \min_{1 \leq i \leq p}(n_i - i)] + p = 10 - 2 = 8$.

La distance des transferts : point de vue expérimental

$n = 100$, soit \mathcal{P} la partition à 5 classes de 20 éléments. On ne peut plus énumérer toutes les partitions de X ; on fait donc un échantillonnage en tirant 5000 partitions au hasard et on calcule leur distance à \mathcal{P} .



remarque : $\theta_{max}(\mathcal{P}) = n - c_{min}(\mathcal{P}) = n - \min[0, \min_{1 \leq i \leq p}(n_i - i)] + p = 100 - 5 = 95$.