Module EA4 – Éléments d'Algorithmique II

Dominique Poulalhon dominique.poulalhon@liafa.univ-paris-diderot.fr

Université Paris Diderot L2 Informatique Année universitaire 2014-2015

$\label{eq:continuous} \mbox{Interrogation $n^{\circ}\,1$:}$ en TD la première semaine de mars

permutation de taille n = bijection de [1,n] dans lui-même

permutation de taille n = bijection de [1,n] dans lui-même

 \mathfrak{S}_n = ensemble des permutations de taille n

permutation de taille n = bijection de [1,n] dans lui-même

 \mathfrak{S}_n = ensemble des permutations de taille n

notation bilinéaire :
$$\sigma = \begin{pmatrix} 1 & 2 & \dots & n \\ \sigma(1) & \sigma(2) & \dots & \sigma(n) \end{pmatrix}$$

permutation de taille n = bijection de [1,n] dans lui-même

 \mathfrak{S}_n = ensemble des permutations de taille n

notation bilinéaire :
$$\sigma = \begin{pmatrix} 1 & 2 & \dots & n \\ \sigma(1) & \sigma(2) & \dots & \sigma(n) \end{pmatrix}$$

notation linéaire : $\sigma = \sigma(1) \ \sigma(2) \ \dots \ \sigma(n)$



permutation de taille n = bijection de [1,n] dans lui-même

 \mathfrak{S}_n = ensemble des permutations de taille n

notation bilinéaire :
$$\sigma = \begin{pmatrix} 1 & 2 & \dots & n \\ \sigma(1) & \sigma(2) & \dots & \sigma(n) \end{pmatrix}$$

notation linéaire :
$$\sigma = \sigma(1) \ \sigma(2) \ \dots \ \sigma(n)$$

produit :
$$\sigma \tau = \sigma \circ \tau : i \longmapsto \sigma(\tau(i))$$



permutation de taille n = bijection de [1,n] dans lui-même

 \mathfrak{S}_n = ensemble des permutations de taille n

notation bilinéaire :
$$\sigma = \begin{pmatrix} 1 & 2 & \dots & n \\ \sigma(1) & \sigma(2) & \dots & \sigma(n) \end{pmatrix}$$

notation linéaire :
$$\sigma = \sigma(1) \ \sigma(2) \ \dots \ \sigma(n)$$

$$produit: \sigma\tau = \sigma \circ \tau \ : \ i \longmapsto \sigma(\tau(i))$$

Lemme

$$\sigma, \tau \in \mathfrak{S}_n \implies \sigma \tau \in \mathfrak{S}_n$$

(loi de composition interne)

PRODUIT, INVERSE

$$produit: \sigma\tau = \sigma \circ \tau \ : \ i \longmapsto \sigma(\tau(i))$$

inverse de σ : application τ telle que $\tau\sigma=id_n=1\ 2\ \dots\ n$

notation :
$$\sigma^{-1}$$

$$i \ \stackrel{\sigma}{\longmapsto} \ \sigma(i) \ \stackrel{\tau \, = \, \sigma^{-1}}{\longmapsto} \ i$$

PRODUIT, INVERSE

$$produit: \sigma\tau = \sigma \circ \tau \ : \ i \longmapsto \sigma(\tau(i))$$

inverse de σ : application τ telle que $\tau \sigma = id_n = 1\ 2\ ...\ n$

notation :
$$\sigma^{-1}$$

$$i \xrightarrow{\sigma} \sigma(i) \xrightarrow{\tau = \sigma^{-1}} i$$

Lemme

- $\sigma \in \mathfrak{S}_n \implies \sigma^{-1} \in \mathfrak{S}_n$
- $\sigma \sigma^{-1} = \sigma^{-1} \sigma = id_n$
- $(\sigma^{-1})^{-1} = \sigma$

(on dit que \mathfrak{S}_n a une structure de groupe)



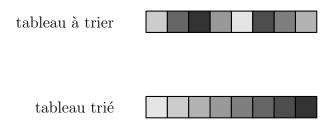


tableau à trier

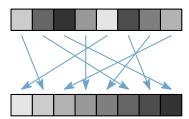


tableau trié

tableau à trier

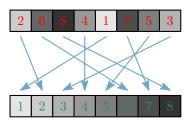


tableau trié

Tris vs. permutations

$$\sigma = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 & 7 & 8 \\ 2 & 6 & 8 & 4 & 1 & 7 & 5 & 3 \end{pmatrix}$$

$$id = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 & 7 & 8 \\ 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 & 7 & 8 \end{pmatrix}$$

$$\sigma = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 & 7 & 8 \\ 2 & 6 & 8 & 4 & 1 & 7 & 5 & 3 \end{pmatrix}$$

$$id = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 & 7 & 8 \\ 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 & 7 & 8 \end{pmatrix}$$

orbite d'un élément i: ensemble de ses itérés : i, $\sigma(i)$, $\sigma^2(i)$, ... pour chaque i, il existe nécessairement un p>0 tq $\sigma^p(i)=i$ p minimal = ordre de i = longueur de l'orbite

orbite d'un élément i: ensemble de ses itérés : i, $\sigma(i)$, $\sigma^2(i)$, ... pour chaque i, il existe nécessairement un p > 0 tq $\sigma^p(i) = i$ p minimal = ordre de i = longueur de l'orbite

si i et j appartiennent à la même orbite
$$\gamma$$
, on note $\gamma = (i \ \sigma(i) \ \sigma^2(i) \ \dots \ \sigma^{-1}(i)) = (j \ \sigma(j) \ \sigma^2(j) \ \dots \ \sigma^{-1}(j))$

orbite d'un élément i: ensemble de ses itérés : i, $\sigma(i)$, $\sigma^2(i)$, ... pour chaque i, il existe nécessairement un p > 0 tq $\sigma^p(i) = i$ p minimal = ordre de i = longueur de l'orbite

si i et j appartiennent à la même orbite
$$\gamma$$
, on note $\gamma = (i \ \sigma(i) \ \sigma^2(i) \ \dots \ \sigma^{-1}(i)) = (j \ \sigma(j) \ \sigma^2(j) \ \dots \ \sigma^{-1}(j))$

cycle: permutation dont une seule orbite est non triviale

orbite d'un élément i: ensemble de ses itérés : i, $\sigma(i)$, $\sigma^2(i)$, ... pour chaque i, il existe nécessairement un p>0 tq $\sigma^p(i)=i$ p minimal = ordre de i = longueur de l'orbite

si i et j appartiennent à la même orbite
$$\gamma$$
, on note $\gamma = (i \ \sigma(i) \ \sigma^2(i) \ \dots \ \sigma^{-1}(i)) = (j \ \sigma(j) \ \sigma^2(j) \ \dots \ \sigma^{-1}(j))$

cycle: permutation dont une seule orbite est non triviale

notation cyclique : $\sigma = \gamma_1 \gamma_2 \dots \gamma_\ell$ où chaque γ_k est une orbite

orbite d'un élément i: ensemble de ses itérés : i, $\sigma(i)$, $\sigma^2(i)$, ... pour chaque i, il existe nécessairement un p > 0 tq $\sigma^p(i) = i$ p minimal = ordre de i = longueur de l'orbite

si i et j appartiennent à la même orbite
$$\gamma$$
, on note $\gamma = (i \ \sigma(i) \ \sigma^2(i) \ \dots \ \sigma^{-1}(i)) = (j \ \sigma(j) \ \sigma^2(j) \ \dots \ \sigma^{-1}(j))$

cycle: permutation dont une seule orbite est non triviale

notation cyclique : $\sigma = \gamma_1 \ \gamma_2 \ \dots \ \gamma_\ell$ où chaque γ_k est une orbite

Exemple
$$\sigma = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 \\ 2 & 4 & 6 & 1 & 5 & 3 \end{pmatrix} = (1 \ 2 \ 4) \ (3 \ 6) \ (5)$$



orbite d'un élément i: ensemble de ses itérés : i, $\sigma(i)$, $\sigma^2(i)$, ... pour chaque i, il existe nécessairement un p>0 tq $\sigma^p(i)=i$ p minimal = ordre de i = longueur de l'orbite

si i et j appartiennent à la même orbite
$$\gamma$$
, on note $\gamma = (i \ \sigma(i) \ \sigma^2(i) \ \dots \ \sigma^{-1}(i)) = (j \ \sigma(j) \ \sigma^2(j) \ \dots \ \sigma^{-1}(j))$

cycle: permutation dont une seule orbite est non triviale

notation cyclique : $\sigma = \gamma_1 \ \gamma_2 \ \dots \ \gamma_\ell$ où chaque γ_k est une orbite

point fixe : 1-cycle, i.e. élément $i \in [1, n]$ tq $\sigma(i) = i$

 $support: Supp(\sigma) = \{i \in [1, n] \ tq \ \sigma(i) \neq i\}$

NOTATION CYCLIQUE

notation cyclique : $\sigma = \gamma_1 \ \gamma_2 \ \dots \ \gamma_\ell$ où chaque γ_k est un cycle = décomposition en produit de cycles disjoints usuellement, on omet les points fixes

NOTATION CYCLIQUE

notation cyclique : $\sigma = \gamma_1 \ \gamma_2 \ \dots \ \gamma_\ell$ où chaque γ_k est un cycle = décomposition en produit de cycles disjoints usuellement, on omet les points fixes

Exemple
$$\sigma = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 \\ 2 & 4 & 6 & 1 & 5 & 3 \end{pmatrix} = (1 \ 2 \ 4) \ (3 \ 6)$$

NOTATION CYCLIQUE

notation cyclique : $\sigma = \gamma_1 \ \gamma_2 \ \dots \ \gamma_\ell$ où chaque γ_k est un cycle = décomposition en produit de cycles disjoints usuellement, on omet les points fixes

Exemple
$$\sigma = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 \\ 2 & 4 & 6 & 1 & 5 & 3 \end{pmatrix} = (1 \ 2 \ 4) \ (3 \ 6)$$

Remarque: c'est bien un produit de permutations:
si
$$\gamma_1 = (1\ 2\ 4)$$
 et $\gamma_2 = (3\ 6)$
i.e. si $\gamma_1 = (1\ 2\ 4)(3)(5)(6)$ et $\gamma_2 = (3\ 6)(1)(2)(4)(5)$
alors $\sigma = \gamma_1 \circ \gamma_2 = \gamma_2 \circ \gamma_1$

Proposition

si Supp
$$(\sigma) \cap \text{Supp}(\tau) = \emptyset$$
, *alors* $\sigma \tau = \tau \sigma$

transposition = cycle de longueur 2

transposition = cycle de longueur 2

action par produit à gauche : si
$$\sigma \in \mathfrak{S}_n$$
 , alors

$$(i \ j) \ \sigma = (i \ j) \circ \sigma \ : \ k \longmapsto \begin{cases} i & \text{si } k = \sigma^{-1}(j) \\ j & \text{si } k = \sigma^{-1}(i) \\ \sigma(k) & \text{sinon} \end{cases}$$

transposition = cycle de longueur 2

action par produit à gauche : si $\sigma \in \mathfrak{S}_n$, alors

$$(i \ \mathbf{j}) \ \sigma = (i \ \mathbf{j}) \circ \sigma \ : \ k \longmapsto \begin{cases} i & \text{si } k = \sigma^{-1}(\mathbf{j}) \\ \mathbf{j} & \text{si } k = \sigma^{-1}(i) \\ \sigma(k) & \text{sinon} \end{cases}$$

= échange des valeurs i et j

action par produit à droite : si $\sigma \in \mathfrak{S}_n$, alors

$$\sigma \ (\text{i} \ \textbf{j}) = \sigma \circ (\text{i} \ \textbf{j}) \ : \ k \longmapsto \begin{cases} \sigma(j) & \text{si} \ k = \text{i} \\ \sigma(i) & \text{si} \ k = \text{j} \\ \sigma(k) & \text{sinon} \end{cases}$$



transposition = cycle de longueur 2

action par produit à gauche : si $\sigma \in \mathfrak{S}_n$, alors

$$(i \ \mathbf{j}) \ \sigma = (i \ \mathbf{j}) \circ \sigma \ : \ k \longmapsto \begin{cases} i & \text{si } k = \sigma^{-1}(\mathbf{j}) \\ \mathbf{j} & \text{si } k = \sigma^{-1}(i) \\ \sigma(k) & \text{sinon} \end{cases}$$

= échange des valeurs i et j

action par produit à droite : si $\sigma \in \mathfrak{S}_n$, alors

$$\sigma (i j) = \sigma \circ (i j) : k \longmapsto \begin{cases} \sigma(j) & \text{si } k = i \\ \sigma(i) & \text{si } k = j \\ \sigma(k) & \text{sinon} \end{cases}$$

= échange des éléments en positions i et j



Lemme

tout cycle de longueur ℓ peut s'écrire comme produit de $\ell-1$ transpositions

Corollaire

toute permutation peut s'écrire comme produit d'au plus n-1 transpositions

(on dit que les transpositions engendrent \mathfrak{S}_n)

Corollaire

tout tableau peut être trié en au plus n-1 échanges

(l'histoire ne dit pas comment trouver les échanges à effectuer, donc combien de comparaisons sont nécessaires)

APARTÉ : GÉNÉRATION ALÉATOIRE DE PERMUTATIONS

RandomPermutation(n)

construire une des n! permutations de taille n selon la loi de probabilité uniforme

(i.e. : si on exécute tous les comportements (aléatoires) possibles, chaque permutation doit être obtenue le même nombre de fois)

APARTÉ : GÉNÉRATION ALÉATOIRE DE PERMUTATIONS

RandomPermutation(n)

construire une des n! permutations de taille n selon la loi de probabilité uniforme

(i.e. : si on exécute tous les comportements (aléatoires) possibles, chaque permutation doit être obtenue le même nombre de fois)

idée : construire une décomposition en produit de transpositions $(a_1 \ b_1)(a_2 \ b_2)\dots(a_\ell \ b_\ell)$ avec la contrainte suivante :

$$\forall i \leq \ell, \ \alpha_i < b_i \ \text{et} \ \alpha_1 < \alpha_2 < \dots < \alpha_\ell$$

Lemme

ces n! décompositions distinctes donnent n! produits distincts



APARTÉ : GÉNÉRATION ALÉATOIRE DE PERMUTATIONS

RandomPermutation(n)

construire une des n! permutations de taille n selon la loi de probabilité uniforme

```
from random import randint
# générateur uniforme d'entiers dans un intervalle
def randomPerm(n) :
    l = [ i+1 for i in range(n) ]
    for i in range(n) :
        r = randint(i, n-1)
        if i != r : l[i], l[r] = l[r], l[i]
    return l
```

