Module Permutation §1 1

Module Permutation

1. Module de gestion de permutations et de conversions Tresses simples \leftrightarrow Permutation (d'après la bijection entre ces deux ensembles)

Type décrivant une permutation :

```
type permutation = int array
```

2. Gestion de permutations élémentaires.

Retourne la permutation identité.

```
\begin{array}{lll} \text{let } make\_id & n & = \\ & \text{let } id & = & Array.make \ n \ 0 \ \text{in} \\ & \text{for } i & = & 0 \ \text{to} \ n-1 \ \text{do} \\ & & id.(i) \ \leftarrow \ i \\ & \text{done}; \\ & id \end{array}
```

Teste si une permutation est l'identité.

```
\begin{array}{lll} \text{let } is\_id \ p &= \\ & \text{let } n &= Array.length \ p \ \text{in} \\ & \text{let } ok &= ref \ \text{true and } i &= ref \ 0 \ \text{in} \\ & \text{while } !ok \ \wedge \ !i \ < \ n \ \text{do} \\ & ok \ := \ (p.(!i) \ = \ !i); \\ & i \ := \ !i + 1 \\ & \text{done}; \\ !ok \end{array}
```

Retourne la transposition (i, j).

```
\begin{array}{lll} \text{let } make\_transpose \ i \ j \ n \ = \\ & \text{let } t \ = \ make\_id \ n \ \text{in} \\ & transpose \ t \ i \ j; \\ & t \end{array}
```

Retourne la permutation correspondant à la tresse simple Δ .

```
\begin{array}{lll} \text{let } make\_delta \ n &= \\ & \text{let } delta \ = \ Array.make \ n \ 0 \ \text{in} \\ & \text{for } i \ = \ 0 \ \text{to} \ n-1 \ \text{do} \\ & delta.(i) \ \leftarrow \ n-1-i \\ & \text{done}; \\ & delta \end{array}
```

Module Permutation §3 2

Teste si une permutation est Δ .

```
let is\_delta\ p =
let n = Array.length\ p in
let ok = ref true and i = ref\ 0 in
while !ok\ \land\ !i\ <\ n do
ok\ :=\ (p.(!i)\ =\ n\ -\ 1\ -\ !i);
i\ :=\ !i+1
done;
!ok
```

3. Inverse une permutation.

```
\begin{array}{lll} \text{let } inv \ permut &= \\ & \text{let } n = Array.length \ permut \ \text{in} \\ & \text{let } inv = Array.make \ n \ 0 \ \text{in} \\ & \text{for } i = 0 \ \text{to} \ n - 1 \ \text{do} \\ & inv.(permut.(i)) \ \leftarrow i \\ & \text{done}; \\ & inv \end{array}
```

4. Compose les permutations p1 et p2 : pour des questions d'optimisation il est possible de fournir un tableau (dest) qui sera rempli de manière à contenir la composée; dans le cas contraire un nouveau tableau rempli correctement sera retourné.

```
let compose ? dest p1 p2 =
     let n = Array.length p1 in
     let c = (
     \mathsf{match}\ \mathit{dest}\ \mathsf{with}
           None \rightarrow Array.make n 0
        | Some c \rightarrow c
     ) in
     for i = 0 to n - 1 do
           c.(i) \leftarrow p1.(p2.(i))
     done;
     c
5. Conjugué par \Delta : \tau(b) = \Delta^{-1}b\Delta. On a également \tau(\sigma_i) = \sigma_{n-i}.
let tau p =
     let n = Array.length p in
     let q = Array.make n 0 in
     for i = 0 to n - 1 do
```

Module Permutation §6 3

```
\begin{array}{rcl} q.(n-1-i) & \leftarrow & n-1-p.(i) \\ \text{done}; \\ q & \end{array}
```

6. Composition par une permutation.

Compose la permutation fournie par la transposition (i, j) (à droite) avec mutation de la permutation fournie (en O(1)).

```
\begin{array}{lll} \text{let } transpose \ permut \ i \ j &= \\ & \text{let } tmp &= permut.(i) \ \text{in} \\ & permut.(i) \ \leftarrow \ permut.(j); \\ & permut.(j) \ \leftarrow \ tmp \end{array}
```

Compose à gauche par la transposition (i, j) sans mutation de la permutation fournie (en O(n)).

```
\begin{array}{lll} \text{let } compose\_transpose\_left \ permut \ i \ j \ = \\ & \text{let } n \ = \ Array.length \ permut \ in \\ & \text{let } res \ = \ Array.make \ n \ 0 \ \text{in} \\ & \text{for } k = 0 \ \text{to } n - 1 \ \text{do} \\ & \text{let } pk \ = \ permut.(k) \ \text{in} \\ & res.(k) \ \leftarrow \ (\text{if } pk \ = \ i \ \text{then } j \\ & \text{else if } pk \ = \ j \ \text{then } i \\ & \text{else } pk) \\ & \text{done;} \\ & res \end{array}
```

Compose à droite par la transposition (i, j) sans mutation de la permutation fournie (en 0(n)).

```
 \begin{array}{lll} \text{let } compose\_transpose\_right \ permut \ i \ j &= \\ \text{let } res &= Array.copy \ permut \ \text{in} \\ transpose \ res \ i \ j; \\ res \end{array}
```

7. Fonction renvoyant la permutation correspondant à une tresse fournie en argument. (Antimorphisme)

Fonctionnement : on part de la permutation identité et on applique successivement les transpositions correspondant aux générateurs : comme on compose à droite (en O(1)) et qu'on réalise un antimorphisme il est nécessaire de retourner la liste des générateurs.

```
let braid\_to\_permut (b: Braid.braid) = let permut = make\_id \ b.Braid.size in 
 List.iter (fun x \rightarrow transpose \ permut ((abs \ x) – 1) (abs \ x)) (List.rev \ b.Braid.word); permut
```

Module Permutation §8 4

- **8.** Starting Set et Finishing Set pour une permutation :
- Le Starting Set correspond aux générateurs que l'on peut factoriser à gauche d'une tresse positive (qui divisent la tresse à gauche dans B_n^+). On a par ailleurs le résultat suivant : $i \in S(B)$ (où S(B) désigne le starting set de B) \Leftrightarrow les brins i et i+1 se croisent dans la permutation correspondante. (c'est géométrique)
- Si F(B) désigne le Finishing Set de B, on a F(B) = S(rev(B)). Renvoie la liste des inversions d'une permutation σ : il s'agit d'indices i tels que $\sigma(i+1) < \sigma(i)$.

La fonction renvoie une liste **triée** des inversions.

```
 \begin{array}{lll} \text{let } consecutive\_inversions \ permut = \\ & \text{let } n = Array.length \ permut \ \text{in} \\ & \text{if } n \leq 1 \ \text{then} \ [] \ \text{else} \ (\\ & \text{let } l = ref \ [] \ \text{in} \\ & \text{for } i = 0 \ \text{to} \ n - 2 \ \text{do} \\ & \text{if } permut.(i) \ > \ permut.(i+1) \\ & \text{then } l := i ::!l; \\ & \text{done}; \\ & List.rev \ !l \\ & ) \end{array}
```

Les listes retournées sont triées pour les deux fonctions ci-dessous.

```
let \ starting\_set \ p \ = \ List.map \ ((+) \ 1) \ (consecutive\_inversions \ p)
```

On a bien S(inv de permutation) = F(permutation) à la place d'utiliser le rev() de la tresse correspondante.

```
let finishing\_set p = starting\_set (inv p)
```

9. Opérations ensemblistes, où les ensembles sont représentés par des des listes triées. Cherche si e est un sous-ensemble de f.

```
\begin{array}{lll} \text{let rec } is\_subset \ e \ f &=& \mathsf{match} \ (e, \ f) \ \mathsf{with} \\ &|\ ([], \ \_) \ \to \ \mathsf{true} \\ &|\ (\_, \ []) \ \to \ \mathsf{false} \\ &|\ (x :: xs, \ y :: ys) \ \to \ \mathsf{if} \ x \ < \ y \ \mathsf{then} \ \mathsf{false} \\ &&\quad \mathsf{else} \ \mathsf{if} \ x \ = \ y \ \mathsf{then} \ is\_subset \ xs \ ys \\ &&\quad \mathsf{else} \ is\_subset \ (x :: xs) \ ys \end{array}
```

Renvoie $e \setminus f$.

Module Permutation §10 5

```
\begin{array}{lll} \text{let rec } set\_difference \ e \ f &=& \mathsf{match} \ (e, \ f) \ \mathsf{with} \\ & \mid \ ([], \ \_) \ \to \ [] \\ & \mid \ (\_, \ []) \ \to \ e \\ & \mid \ (x :: xs, \ y :: ys) \ \to \ \mathsf{if} \ x \ < \ y \ \mathsf{then} \ x :: (set\_difference \ xs \ (y :: ys)) \\ & & \quad \mathsf{else} \ \mathsf{if} \ x \ = \ y \ \mathsf{then} \ set\_difference \ xs \ ys \\ & \quad \mathsf{else} \ set\_difference \ (x :: xs) \ ys \\ \end{array}
```

10. Mélange aléatoire d'un tableau avec l'algo de Knuth-Fisher-Yates, appliqué à la génération d'une permutation aléatoire.

Mélange sur place, modifie le tableau.

```
\begin{array}{lll} \text{let } \mathit{shuffle} \ t &= \\ \mathit{Random.self\_init} \ (); \\ \text{let } \mathit{swap} \ i \ j &= \text{let } \mathit{temp} \ = \ t.(i) \ \mathsf{in} \\ & \quad t.(i) \ \leftarrow \ t.(j); \\ & \quad t.(j) \ \leftarrow \ temp \\ \text{in} \\ \text{let } n &= \mathit{Array.length} \ t \ \mathsf{in} \\ \text{for } i &= \ n-1 \ \mathsf{downto} \ 0 \ \mathsf{do} \\ & \quad \mathit{swap} \ i \ (\mathit{Random.int} \ (i+1)); \\ \text{done;} \\ & t \end{array}
```

Renvoie une permutation aléatoire.

 $let random_permutation n = shuffle (make_id n)$

11. Fonction d'affichage d'une permutation.