TD 1 - Types abstraits, piles et files

Objectif: Savoir dérouler un algorithme. Savoir écrire un algorithme simple - Manipuler les types abstraits

Fonctions sur les pilesFonctions sur les fileslast in, first outfirst in, first outconstante pilevide $\in P$ constante filevide $\in F$ empiler: $E \times P \to P$ enfiler: $E \times F \to F$ depiler: $P \setminus \{\text{pilevide}\} \to P$ defiler: $F \setminus \{\text{filevide}\} \to F$ sommet: $P \setminus \{\text{pilevide}\} \to E$ premier: $F \setminus \{\text{filevide}\} \to E$ est_vide: $P \to \{\text{vrai}, \text{faux}\}$ est_vide: $F \to \{\text{vrai}, \text{faux}\}$

Exercice 1 - Appliquer l'algorithme suivant sur la pile P = [5, 6, 7, 8] (5 est le sommet de la pile)

Algorithme 1: Algorithme PREMIER_DERNIER

```
1 begin
2
      /* INPUT : Une pile P */
       /* OUTPUT : La pile P modifiée */
3
       if not(est\_vide(P)) then
4
          e := sommet(P)
5
          depile(P)
6
          Q := \mathsf{pilevide}
7
          while not(est\_vide(P)) do
8
              x := sommet(P)
9
              empile(x, Q)
10
              depile(P)
11
          empile(e, P)
12
          while not(est\_vide(Q)) do
13
              x := sommet(Q)
14
              empile(x, P)
15
              depile(Q)
16
       return P
17
18 end
```

Exercice 2 - Appliquer l'algorithme suivant sur la file F = [5;6;7;8] (8 est le premier élément de la file)

Algorithme 2: Algorithme RENVERSEF

```
1 begin
       /* INPUT : Une file F */
 2
       /* OUTPUT : La file F modifiée */
 3
       P := \mathsf{pilevide}
 4
       while not(est\_vide(F)) do
 5
           e := \operatorname{premier}(F)
 6
           defiler(F)
 7
           empile(e, P)
 8
       while not(est\_vide(P)) do
 9
           e := sommet(P)
10
           enfile(e,F)
11
12
           depile(P)
       return F
13
14 end
```

Exercice 3 - Ecrire un algorithme permettant de renverser une pile.

RENVERSE([5;6;7;8]) retourne [8;7;6;5].

Exercice 4 - Ecrire un algorithme qui inverse le premier et le dernier élément d'une **pile**. INVERSEPREMDERN([4;5;6;7;8]) retourne [8;5;6;7;4].

Exercice 5 - Ecrire un algorithme qui inverse le premier et le dernier élément d'une **file**. INVERSEPREMDERNF([4;5;6;7;8]) retourne [8;5;6;7;4].

Exercice 6 - On définit ci-dessous un type liste récursive, noté L.

```
— Nom du domaine : L

— Utilise les types \mathbb{B} et E = type des éléments

— Signature des opérations

— constante listeVide \in L

— ajoute : E \times L \to L

— retire : L \setminus \{\text{listeVide}\} \to L

— tete : P \setminus \{\text{listeVide}\} \to E

— est_vide : L \to \mathbb{B}

— successeur : E \times L \to E

— Propriétés : \forall \ell \in L, e \in E,

1. estVide(listeVide) = V

2. tete(ajoute(e, \ell)) = e

3. retire(ajoute(e, \ell)) = e

4. succ(tete(\ell)) = tete(retire(\ell))

5. ajoute(tete(\ell), retire(\ell)) = \ell
```

a) Montrer que ajouter la propriété suivante est inutile à la complétude de la définition axiomatique qui précède :

$$\operatorname{succ}(\operatorname{tete}(\operatorname{ajoute}(e,\operatorname{retire}(\ell)))) = \operatorname{tete}(\operatorname{retire}(\ell))$$

b) Montrer qu'ajouter la propriété suivante rendrait la définition inconsistante :

$$ajoute(tete(\ell), \ell) = retire(\ell)$$

Exercice 7 -

```
sorte Vecteur
utilise Entier, Elément
opérations
                   : Entier × Entier → Vecteur
     vect
     changer-ième: Vecteur × Entier × Elément → Vecteur
                        Vecteur × Entier → Elément
    ième
                        Vecteur × Entier → Booléen
    init
                       Vecteur → Entier
     borneinf
                      Vecteur → Entier
    bornesup
précondition
ième(v, i) est-défini-ssi
     borneinf(v) \le i \le bornesup(v) & init(v, i) = vrai
axiomes
borneinf(v) \le i \le bornesup(v) \Rightarrow
                      i\grave{e}me(changer-i\grave{e}me(v,\ i,\ e),\ i)=e
borneinf(v) \le i \le bornesup(v) \& borneinf(v) \le j \le bornesup(v) \& i \ne j \Rightarrow
                      i\grave{e}me(changer-i\grave{e}me(v, i, e), j) = i\grave{e}me(v, j)
init(vect(i, j), k) = faux
borneinf(v) \le i \le bornesup(v) \Rightarrow
                      init(changer-i\`eme(v,i,e),i) = vrai
borneinf(v) \le i \le bornesup(v) & i \ne j \Rightarrow
                      init(changer-i\`eme(v, i, e), j) = init(v, j)
borneinf(vect(i, j)) = i
borneinf(changer-ième(v, i, e)) = borneinf(v)
bornesup(vect(i, j)) = j
bornesup(changer-i\`eme(v, i, e)) = bornesup(v)
v: Vecteur; i, j, k: Entier; e: Elément
```

FIGURE 1 – Type abstrait Vecteur

Pour $j \neq i$, calculer ieme (changer.ieme (v, i, e), j, f). Précisez les conditions que doivent vérifier les variables.