

Algorithmique II

Durée : 2 heures. Tout document papier autorisé. Chaque fois que vous utilisez un type abstrait vu en cours vous devez respecter scrupuleusement la signature des opérations de ce type.

1. Une pile limitée (5 pts)

Dans cet exercice, on s'intéresse à un nouveau type de conteneur : Pile à taille limitée. Ce conteneur marche exactement comme une pile à ceci près que le nombre d'éléments dans le conteneur est borné. Cette borne est fixée lors de la création de la pile. Pour simplifier on supposera que cette pile contient des entiers. A tout moment les deux premiers éléments de la pile contiennent la taille maximum de la pile (au sommet) et le nombre d'éléments empilés (juste en dessous du sommet). A chaque ajout dans la pile, on a donc deux cas de figures

- La pile n'est pas pleine et l'élément est ajouté en mode LIFO comme dans une pile quelconque
- La pile est pleine et dans ce cas, on retire l'élément le plus récent de la pile pour laisser la place au nouvel élément. Le nouvel élément est alors ajouté en mode LIFO.

Questions :

1-1) (1 pt) Écrire dans le type Pile, l'opération d'extension qui permet de créer une pile de taille limitée.

Reponse : Constructeur Pile PileVideLimitee(taille : Entier) : Pile

Références locales

p : Pile

p ← pileVide()

p.empiler(0)

p.empiler(taille)

retourner p

Fin constructeur

1-2) (2 pts) Ecrire dans le type Pile, l'opération d'extension qui permet de supprimer un élément dans une pile de taille limitée.

Reponse : definie (p.empilerLimitee(e)) ⇔ p.sommet() > p.depiler().sommet()

Transformateur Pile empilerLimitee(Element e) : Pile

Transforme p

Références locales

taille, nbEmpiles : Entier

taille ← p.sommet()

p.depiler()

nbEmpiles ← p.sommet()

p.depiler()

p.empiler(e)

p.empiler(nbEmpiles + 1)

p.empiler(taille)

retourner p

Fin transformateur

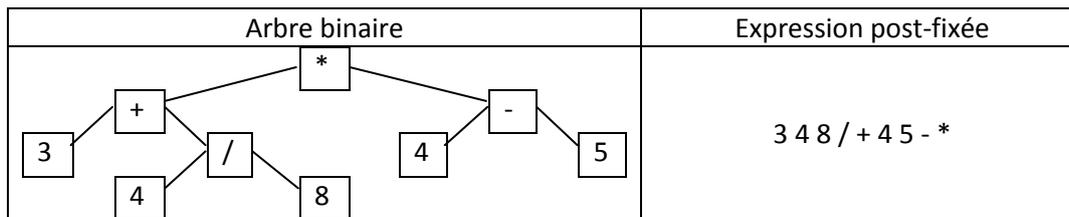
1-3) (2 pts) Ecrire dans le type Pile, l'opération d'extension qui permet d'ajouter un élément dans une pile de taille limitée

Reponse : definie $(p.\text{depilerLimitee}(e)) \Leftrightarrow p.\text{depiler}().\text{sommet}() > 0$
 Transformateur Pile `depilerLimitee()` : Pile
 Transforme p
 Références locales
 taille, nbEmpiles : Entier
 taille $\leftarrow p.\text{sommet}()$
 p.`depiler()`
 nbEmpiles $\leftarrow p.\text{sommet}()$
 p.`depiler()`
 p.`depiler()`
 p.`empiler(nbEmpiles - 1)`
 p.`empiler(taille)`
 retourner p
 Fin transformateur

2. Expression numérique : Arbre binaire ou expression post-fixée (7pts)

Dans cet exercice, on considère des expressions numériques simples. Une telle expression contient des constantes réelles et les opérateurs *, /, +, -. Pour évaluer une expression de ce type, on peut la fournir en entrée sous diverses formes. On se limitera aux deux formes : arbre binaire et expression post-fixée.

Exemple l'expression $(3 + (4/8)) * (4-5)$ se représente comme suit :



Questions

2-1) (1 pt) Donner la signature de l'opération d'extension `convertirEABenEPF` qui a pour paramètre implicite une expression numérique représentée en arbre binaire d'objets de type `Terme` (voir annexe) et qui retourne une liste contenant cette même expression représentée en post-fixée.

Réponse : `Observateur ArbreKAire convertirEABenEPF () : Liste`

2-2) (6 pts) Écrire l'algorithme de cette opération.

Réponse : Il suffit de parcourir l'arbre binaire en profondeur en prenant le fils à droite en premier puis le fils à gauche pour respecter l'ordre des opérandes.

`Observateur ArbreKAire convertirEABenEPF () : Liste`

Observé eAB

Références locales

eL : Liste

eL $\leftarrow \text{listeVide}()$

eL.`convertirEABenEPF Rec(eAB)`

retourner eL

Fin Observateur

Transformateur Liste convertirEABenEPF (eAB : ArbreKAire) : Liste
Observé eL
Références locales
eABGauche, eABDroite : ArbreKAire

```
eL.ajouter(eAB.recRacine())
eABGauche ← eAB.recEnfant(1)
eABDroite ← eAB.recEnfant(2)
Si non eABGauche.estVide() Alors
    eL.convertirEABenEPF(eABDroite)
    eL.convertirEABenEPF(eABGauche)
FinSi
retourner eL
Fin Transformateur
```

3. Graphe : Chaîne de Markov (8 pts)

Dans cet exercice, on modélise l'évolution d'une maladie. Cette maladie est décrite par k états. On observe l'évolution de cette maladie à des intervalles réguliers. On a observé cette évolution sur un échantillon d'individus pendant un grand laps de temps. A l'aide de ces observations, on sait établir pour chaque couple d'états (k_i, k_j) un nombre $p_{i,j}$ qui est la probabilité pour un individu de passer de l'état k_i à l'état k_j entre deux instants d'observations.

On suppose que les changements d'états sont indépendants. Cela signifie que si un malade est dans l'état k_0 et si on note $p_{0,1}$ la probabilité de passer de l'état k_0 à l'état k_1 puis $p_{1,2}$ la probabilité de passer de l'état k_1 à l'état k_2 alors la probabilité de passer de l'état k_0 à l'état k_1 puis de l'état k_1 à l'état k_2 est égale à $p_{0,1} * p_{1,2}$. Plus généralement si un malade est dans l'état k_0 un instant donné alors la probabilité pour qu'il passe respectivement par les états k_1, \dots, k_n est égale à $\prod_{i=1}^n p_{i-1,i}$. Pour modéliser cette maladie, on utilisera un graphe orienté et valué dont les sommets sont les différents états. Deux états k_i et k_j sont reliés si et seulement si $p_{i,j} > 0$. Dans ce cas la valuation de l'arc est la probabilité $p_{i,j}$.

Questions

3-1)(facile : 2 pts) Dans le type Graphe, écrire l'algorithme de l'opération nommée `verifMarkov` qui permet de vérifier qu'un graphe représente bien l'évolution d'une maladie comme définie ci-dessus.

Réponse : Il faut vérifier que toutes les valuations des arcs du graphe sont des probabilités (réels entre 0 et 1). En étant plus rigoureux, il faut aussi vérifier que pour un état donné, la somme des valuations des arcs dont l'origine est cet état est égale à 1.

3-2)(difficile : 3 pts) On considère un graphe représentant l'évolution d'une maladie. Ecrire l'opération (signature, pré-condition, algorithme) nommée `probaPasserEtatImpossible` qui reçoit un état k et qui renvoie un ensemble d'états E . Pour chaque état j de E , il est impossible de passer de l'état k à l'état j dans un laps de temps fini.

Réponse :

Signature : `Observateur Graphe probaPasserEtatImpossible(k : Entier) : Ensemble`

Pré-condition : aucune

Algorithme en français : Cette opération reçoit le graphe d'évolution et un état d de départ. Elle initialise un ensemble E contenant tous les sommets (ie : tous les états de la maladie). A partir de l'état d , elle fait un parcours récursif (avec marquage de sommet pour éviter les cycles) du graphe (en profondeur ou en largeur peu importe) en passant chaque fois en paramètre le

sommet courant et l'ensemble E. A chaque appel récursif, on enlève de E le sommet courant. A la fin de la récursivité, E contient les états demandés.

3-3) (très difficile : 3 pts) On considère un graphe représentant l'évolution d'une maladie. Ecrire l'opération (signature, pré-condition, algorithme) nommée probaPasserEtatPossible qui reçoit un état k et une probabilité p et qui renvoie un ensemble d'états E. Pour chaque état j de E, il existe une évolution de la maladie qui permet de passer de l'état k à l'état j dans un laps de fini avec une probabilité supérieure ou égale à p.

Réponse :

Signature : Observateur Graphe probaPasserEtatPossible(k : Entier) : Ensemble

Pré-condition : aucune

Algorithme en français : Cette opération reçoit le graphe d'évolution et un état d de départ. Elle initialise un ensemble E à l'ensemble vide. A partir de l'état d, elle fait un parcours récursif (avec marquage de sommet pour éviter les cycles) du graphe (en profondeur ou en largeur peu importe) en passant chaque fois en paramètres le sommet courant, l'ensemble E, la probabilité p et une probabilité pProduit. Au premier appel, on prend 1 comme valeur pour pProduit. Pour chaque appel récursif, la nouvelle valeur du paramètre pProduit est égale au produit de l'ancienne valeur de pProduit par la valuation de l'arc associé à l'appel récursif. Pour chaque appel, on ajoute dans E le sommet courant si la probabilité pProduit est supérieure ou égale à p. De plus si lors d'un appel récursif, on constate $pProduit < p$ alors on arrête la récursivité. En effet, il est inutile de continuer car à chaque appel, on multiplie pProduit par une probabilité qui est un nombre inférieur ou égale à 1, donc pProduit ne peut diminuer ou garder la même valeur. A la fin de la récursivité, E contient les états demandés.

4. Annexes

TYPE ABSTRAIT Pile

Opérations de base

Constructeur Pile : pileVide() : Pile

Transformateur Pile : empiler(Element e) : Pile

Transformateur Pile : depiler() : Pile

Observateur Pile : sommet() : Element

Observateur Pile : estVide() : Booleen

TYPE ABSTRAIT Liste

Opérations de base

Constructeur Liste : listeVide() : Liste

Transformateur Liste : ajouter(e Element) : Liste

Transformateur Liste : supprimer() : Liste

Observateur Liste : reste() : Liste

Observateur Liste : tete() : Element

Observateur Liste : estVide() : Booleen

TYPE ABSTRAIT Terme

Modélisation d'un terme opérande ou opérateur dans n'importe quel expression

Opérations de base

Constructeur Terme : creerTermeOperande(REEL operande) : Terme

Constructeur Terme : creerTermeOperateur(CHAINNE operateur) : Terme

Observateur Terme : estOperateur() : BOOLEEN

Observateur Terme : recOperateur() : CHAINNE

Observateur Terme : recOperande() : REEL

Axiomes

Pré-conditions

definie(t.recOperateur()) \iff t.estOperateur()

definie(t.recOperande()) \iff Non t.estOperateur()

Post-conditions

creerTermeOperateur(operateur).estOperateur()

creerTermeOperande(operande).estOperande()

creerTermeOperande(operande).recOperande() = operande

creerTermeOperateur(operateur).recOperateur() = operateur

TYPE ABSTRAIT ArbreKAire

Constructeur ArbreKAire : arbreVide() : ArbreKAire

Constructeur ArbreKAire : creerArbre(Element, Entier) : ArbreKAire

Transformateur ArbreKAire : modifierRacine (Element) : ArbreKAire

Transformateur ArbreKAire : affEnfant (Entier, ArbreKAire): ArbreKAire

Transformateur ArbreKAire : supprimerFeuille(Entier) :ArbreKAire

Observateur ArbreKAire : estVide () : Booleen

Observateur ArbreKAire : recRacine() : Element

Observateur ArbreKAire : existeParent() : Booleen

Observateur ArbreKAire : recEnfant(Entier) : ArbreKAire

Observateur ArbreKAire : recParent() : ArbreKAire

Observateur ArbreKAire : recArite() : Entier

TYPE ABSTRAIT Ensemble

Un objet de ce type permet de modéliser les ensembles avec les opérations ensemblistes connues telles que l'appartenance, l'intersection, l'union, la différence, l'inclusion et le cardinal

Opérations de base

Constructeur Ensemble : ensembleVide() : Ensemble

Transformateur Ensemble : ajouter(Element) : Ensemble

Transformateur Ensemble : supprimer(Element) : Ensemble

Observateur Ensemble : choisir () --> Element

Observateur Ensemble : estVide() --> Booleen

Observateur Ensemble : appartient(Element) : Booleen

Observateur Ensemble : cardinal() : Entier

TYPE ABSTRAIT Graphe

Ce type permet de modéliser les graphes. Les sommets sont numérotés de 1 à n.

Opérations de base

Constructeur Graphe : creerGraphe(Entier nbSommets) : Graphe

Transformateur Graphe : ajouterArete(Arete a) : Graphe

Transformateur Graphe : marquer(Entier noS) : Graphe

Transformateur Graphe : demarquer(Entier noS) : Graphe

Observateur Graphe : estMarque(Entier noS) : Booleen

Observateur Graphe : recAretes() : Vecteur

Observateur Graphe : recNbSommets() : Entier

Observateur Graphe : recNbAretes() : Entier

Observateur Graphe : recArete(Entier noSD, Entier noSA) : Arete

Opérations d'extension

// Les prédécesseurs sont rangés par ordre croissant de numéros

Observateur Graphe : recPredecesseurs(Entier noS) : Vecteur

// Les successeurs sont rangés par ordre croissant de numéros

Observateur Graphe : recSuccesseurs(Entier noS) : Vecteur

TYPE ABSTRAIT Arete

Concept : Ce type permet de modéliser les arêtes d'un graphe

Opérations de base

Constructeur Arete : creerArete(Entier o, Entier d) : Arete

Observateur Arete : recOrigine() : Entier

Observateur Arete : recDestination() : Entier

TYPE ABSTRAIT AreteValuee HERITE DE Arete

Ce type permet de modéliser les arêtes valuées d'un graphe. On représente les sommets par des numéros entre 1 et n où n est le nombre de sommets.

Opérations de base

Constructeur AreteValuee : creerAreteValuee(Entier o, Entier d, Reel val) : AreteValuee

Observateur AreteValuee : recValuation() : Reel