Tipos abstractos de datos (TADs) Especificación de TADs Implementación de TADs Listas TAD Contador

Algoritmos y Estructuras de Datos II

Tipos Abstractos de Datos (TADs o ADTs en inglés)

Clase de hoy

- Tipos abstractos de datos (TADs)
- 2 Especificación de TADs
- Implementación de TADs
- 4 Listas
- TAD Contador

Tipos abstractos de datos (TADs)

Tipos concretos.

- Son nativos del lenguaje.
- Tipos básicos: enteros, booleanos, char, etc.
- Tipos más complejos: arreglos, punteros, tuplas.
- En general conocemos cómo están implementados en el lenguaje.

Tipos abstractos.

- Se definen **especificando** constructores y operaciones.
- Podemos tener varias implementaciones para un mismo TAD.
- En general surgen de analizar un problema a resolver.
- El problema evidencia qué necesitamos representar y qué operaciones tener.

Especificación

Para especificar un TAD debemos:

- Indicar su nombre
- Especificar constructores: procedimientos o funciones mediante los cuales puedo crear elementos del tipo que estoy especificando.
- Especificar operaciones: todos los procedimientos o funciones que permitirán manipular los elementos del tipo de datos que estoy especificando.
- Indicamos los tipos de cada constructor y operación (el encabezado de los procedimientos o funciones), y mediante lenguaje natural explicamos qué hacen.
- Algunas operaciones pueden tener restricciones que las indicamos mediante precondiciones.
- Debemos especificar también una operación de destrucción que libera la memoria utilizada por los elementos del tipo, en caso que sea necesario.

Implementación

A partir de una especificación de un TAD, para implementarlo debemos:

- Definir un nuevo tipo con el nombre del TAD especificado. Para ello utilizamos tipos concretos y otros tipos definidos previamente.
- Implementar cada constructor respetando los tipos tal como fueron especificados.
- Implementar cada operación respetando los tipos tal como fueron especificados.
- Implementar operación de destrucción liberando memoria si es que se ha reservado al construir los elementos.
- Pueden surgir nuevas restricciones que dependen de cómo implementamos el tipo.
- Puedo necesitar operaciones auxiliares que no están especificadas en el tipo.

Listas

- Las listas permiten resolver una gran cantidad de problemas.
- Son colecciones de elementos de un mismo tipo, de tamaño variable.
- Toda lista o bien es vacía o bien tiene al menos un elemento al comienzo.
- Operaciones:
 - decidir si una lista es vacía
 - tomar el primer elemento
 - tirar el primer elemento
 - agregar un elemento al final
 - obtener la cantidad de elementos
 - concatenar dos listas

- obtener el elemento en una posición específica
- tomar una cantidad arbitraria de elementos
- tirar una cantidad arbitraria de elementos
- copiar una lista en una nueva

Especificación de Listas

```
spec List of T where
constructors
       fun empty() ret I : List of T
       {- crea una lista vacía. -}
       proc addl (in e : T, in/out l : List of T)
       {- agrega el elemento e al comienzo de la lista |. -}
destroy
    proc destroy (in/out I : List of T)
    {- Libera memoria en caso que sea necesario. -}
```

Especificación de Listas

```
operations
                                                                 proc concat(in/out I : List of T,in I0 : List of T)
       fun is empty(I : List of T) ret b : bool

    { - Agrega al final de | todos los elementos de | 0

       {- Devuelve True si | es vacía. -}
                                                                   en el mismo orden.-}
       fun head(I: List of T) ret e: T
                                                                 fun index(I : List of T.n : nat) ret e : T
       {- Devuelve el primer elemento de la lista | - }
                                                                  { - Devuelve el n-ésimo elemento de la lista | - }
       {- PRE: not is empty(I) -}
                                                                  {- PRE: length(l) > n -}
       proc tail(in/out I : List of T)
                                                                 proc take(in/out I : List of T,in n : nat)
       {- Elimina el primer elemento de la lista | -}
                                                                 {- Deja en I sólo los primeros n
       {- PRE: not is empty(I) -}
                                                                   elementos, eliminando el resto -}
       proc addr (in/out I : List of T.in e : T)
                                                                 proc drop(in/out | : List of T.in n : nat)
       {- agrega el elemento e al final de la lista |. -}
                                                                 {- Elimina los primeros n elementos de I -}
                                                                 fun copy list(I1: List of T) ret I2: List of T
       fun length(I: List of T) ret n: nat
       {- Devuelve la cantidad de elementos de la lista | - }
                                                                 {- Copia todos los elementos de l1 en la nueva lista |2 -}
```

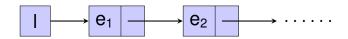
Especificación de Listas

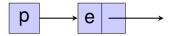
- Para usar desde algún programa el tipo de las listas, alcanza con su especificación.
- Mediante sus constructores empty y addl pueden crearse listas vacías o agregar a una lista un elemento nuevo, respectivamente.
- Las operaciones permiten manipular las listas de acuerdo a la funcionalidad que el TAD provee.
- No es necesario conocer la implementación para poder usar el TAD.

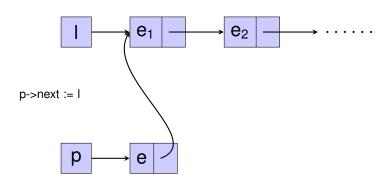
Ejemplo de uso del TAD Lista

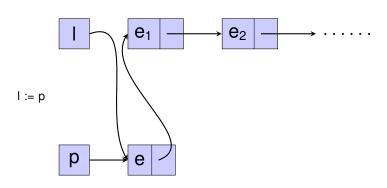
```
fun promedio (I : List of float) ret r : float
    var largo: nat
    var elem : float
    var laux : I ist of float
     laux := copy(I)
    r := 0.0
     largo := length(l)
    do (not is_empty(laux))
        elem := head(laux)
        r := r + elem
        tail(laux)
    od
    destroy(laux)
     r := r / largo
end proc
```

- Implementaremos el TAD lista utilizando punteros, implementación conocida como lista enlazada.
- Cada elemento de la lista estará alojado en un nodo conteniendo además un puntero hacia el siguiente.
- Una lista será un puntero a un nodo.
- La lista vacía se implementa con el puntero null.
- Esta implementación permite tener la lista de elementos almacenada en lugares de la memoria no necesariamente contiguos.
- No existe límite teórico para almacenar elementos. En la práctica dicho límite será la cantidad de memoria.





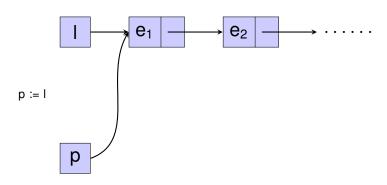


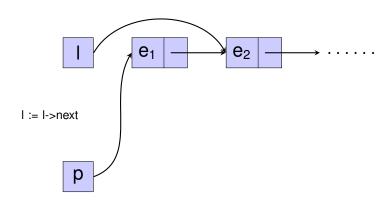


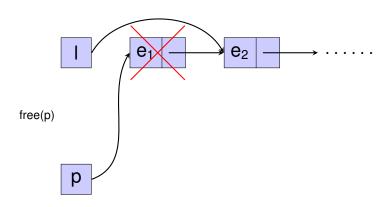
```
proc addl (in e : T, in/out | : List of T)
  var p : pointer to (Node of T)
  alloc(p)
  p->elem := e
  p->next := |
  | := p
end proc
```

```
fun is_empty(I : List of T) ret b : bool
  b := I = null
end fun

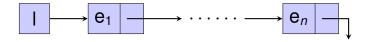
{- PRE: not is_empty(I) -}
fun head(I : List of T) ret e : T
  e := I-> elem
end fun
```





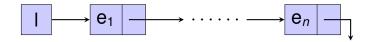


```
{- PRE: not is_empty(l) -}
proc tail(in/out I : List of T)
  var p : pointer to (Node of T)
  p := I
  I := I->next
  free(p)
end proc
```



var p, q: pointer to Node of T

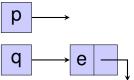


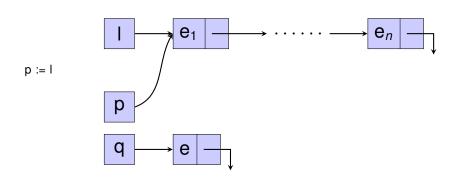


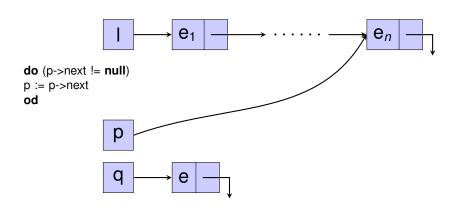
alloc(q)

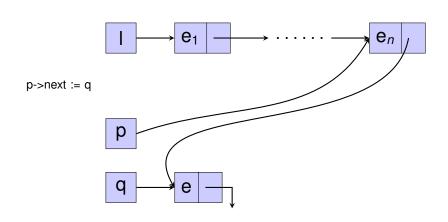
q->elem := e

q->next := null









```
proc addr (in/out I : List of T,in e : T)
  var p,q : pointer to (Node of T)
  alloc(q)
  q->elem := e
  q->next := null
  if (not is empty(I))
    then p := 1
          do (p->next != null)
              p := p->next
          od
          p->next := q
    else | := q
  fi
end proc
```

```
fun length(I : List of T) ret n : nat
  var p : pointer to (Node of T)
  n := 0
  p := I
  do (p != null)
        n := n+1
        p := p->next
  od
end fun
```

Ejercicio: Implementar el resto de las operaciones.

Preguntas importantes: ¿cuándo necesito hacer **alloc** a un puntero? ¿cuándo necesito hacer **free**?

Paréntesis balanceados

Problema:

- Dar un algoritmo que tome una expresión,
- dada, por ejemplo, por un arreglo de caracteres,
- y devuelva verdadero si la expresión tiene sus paréntesis correctamente balanceados,
- y falso en caso contrario.

Solución conocida

- Recorrer el arreglo de izquierda a derecha,
- utilizando un entero inicializado en 0.
- incrementarlo cada vez que se encuentra un paréntesis que abre,
- decrementario (comprobando previamente que no sea nulo en cuyo caso no están balanceados) cada vez que se encuentra un paréntesis que cierra,
- Al finalizar, comprobar que dicho entero sea cero.
- ¿Es necesario que sea un entero?

Contador

- No hace falta un entero (susceptible de numerosas operaciones aritméticas),
- sólo se necesita algo con lo que se pueda
 - inicializar
 - incrementar
 - comprobar si su valor es el inicial
 - decrementar si no lo es
- Llamaremos a ese algo, contador
- Necesitamos un contador.

- El contador se define por lo que sabemos de él: sus cuatro operaciones
 - inicializar
 - incrementar
 - comprobar si su valor es el inicial
 - decrementar si no lo es
- Notamos que las operaciones inicializar e incrementar son capaces de generar todos los valores posibles del contador, por lo que serán nuestros constructores.
- comprobar en cambio solamente examina el contador,
- decrementar no genera más valores que los obtenibles por inicializar e incrementar

Especificación del TAD Contador

```
spec Counter where

constructors
    fun init() ret c : Counter
    {- crea un contador inicial. -}

    proc incr (in/out c : Counter)
    {- incrementa el contador c. -}

destroy
    proc destroy (in/out c : Counter)
    {- Libera memoria en caso que sea necesario. -}
```

Especificación del TAD Contador

operations

```
fun is_init(c : Counter) ret b : Bool
{- Devuelve True si el contador es inicial -}
proc decr (in/out c : Counter)
{- Decrementa el contador c. -}
{- PRE: not is_init(c) -}
```

Resolviendo el problema

- Queremos implementar un algoritmo que resuelve el problema de los paréntesis balanceados utilizando el TAD contador.
- La especificación nos da toda la información que necesitamos tener: constructores y operaciones con sus tipos.
- La idea es iniciar un contador y recorrer el arreglo de caracteres de izquierda a derecha.
- Si encontramos un paréntesis que abre, incrementamos el contador.
- Si encontamos un paréntesis que cierra lo decrementamos.
- Si el contador es inicial y encuentro paréntesis que cierra devuelvo False. Si termino de recorrer el arreglo y el contador no es inicial también doy False.

Algoritmo de control de paréntesis balanceados

TAD Contador

```
fun matching parenthesis (a: array[1..n] of char) ret b: bool
     var i: nat
     var c: Counter
     b:= true
     init(c)
     i = 1
     do i < n \wedge b \rightarrow if a[i] = '(' \rightarrow inc(c)
                            a[i] = ')' \wedge is init(c) \rightarrow b:= false
                            a[i] = ')' \land \neg is init(c) \rightarrow dec(c)
                            otherwise → skip
                          fi
                          i := i + 1
     od
     b := b \wedge is init(c)
     destroy(c)
end fun
```

Implementación del TAD Contador

```
implement Counter where
                                          fun is init (c: Counter) ret b: bool
                                              b := (c = 0)
                                         end fun
type Counter = nat
proc init (out c: Counter)
                                          {- PRE: not is init(c) -}
     c = 0
                                          proc dec (in/out c: Counter)
                                               c := c - 1
end proc
                                          end proc
proc inc (in/out c: Counter)
     c = c + 1
                                          proc destroy (in/out c: Counter)
end proc
                                               skip
                                          end proc
```

Todas las operaciones son $\mathcal{O}(1)$.