

Módulos Basicos

Algoritmos y Estructuras de Datos

Este documento contiene los módulos que se pueden usar en la resolución de ejercicios sin tener que definirlos. Estos van a servir para implementar estructuras y módulos más complejos.

- ListaEnlazada
- PilaSobreLista
- ColaSobreLista
- Vector
- ConjuntoLineal
- ConjuntoLog
- ConjuntoDigital (pendiente)
- DiccionarioLineal
- DiccionarioLog
- DiccionarioDigital (pendiente)
- ColaDePrioridadLog (pendiente)

1. ListaEnlazada

El módulo Lista Enlazada implementa el TAD Secuencia. Permite la inserción, modificación, borrado y acceso eficiente del primer y último elemento. En cambio, el acceder en forma directa a un elemento arbitrario (llamado “acceso directo” o “acceso aleatorio”) tiene un costo lineal. Este módulo implementa lo que se conoce como una lista doblemente enlazada, con punteros al inicio y al fin. Su estructura se apoya en el tipo NodoLista, que contiene el dato a guardar y punteros al próximo nodo y al anterior.

La complejidad de cada una de sus operaciones, de acuerdo a lo definido en el TAD Secuencia, es la siguiente:

ListaEnlazada

proc	complejidad
listaVacía	$O(1)$
longitud	$O(1)$
vacía	$O(1)$
agregarAdelante	$O(1)$
agregarAtrás	$O(1)$
fin	$O(1)$
comienzo	$O(1)$
primero	$O(1)$
último	$O(1)$
obtener	$O(n)$
eliminar	$O(n)$
modificarPosicion	$O(n)$
concatenar	$O(m)$
iterador	$O(1)$

donde n es la cantidad de elementos de la lista, m es la cantidad de elementos de la segunda lista interviniente (si la hubiera). Si el costo de copiar un elemento o de comparar dos elementos no fuera constante, se debe tener en cuenta en la complejidad de las operaciones.

Asimismo, se puede acceder a los elementos de la lista en forma secuencial, mediante un iterador bidireccional. Las operaciones de este iterador son todas $O(1)$.

IteradorBidireccional

proc	complejidad
haySiguiente	$O(1)$
hayAnterior	$O(1)$
siguiente	$O(1)$
anterior	$O(1)$

Por otra parte, su estructura está dada por la siguiente definición:

```
NodoLista<T> es struct<
    val: T,
    siguiente: NodoLista,
    anterior: NodoLista
>

Modulo ListaEnlazada<T> implementa Secuencia<T> {
    var cabeza: NodoLista<T> // puntero al primer elemento
    var último: NodoLista<T> // puntero al último elemento
    var longitud: int          // cantidad total de elementos

    ...
}
```

El puntero al primer elemento, junto con el campo **siguiente** de la estructura **NodoLista** nos permite iterar en orden creciente e insertar adelante en $O(1)$. El puntero al último elemento, por otra parte, nos permite iterar de atrás para adelante e insertar al final. Finalmente el campo **longitud** nos permite conocer el tamaño en $O(1)$.

2. PilaSobreLista

El módulo PilaSobreLista implementa el TAD Pila. Provee una pila en la que sólo se puede acceder al tope de la misma. Por este motivo, no incluye iteradores. Se representa con una ListaEnlazada lo que nos permite realizar todas las operaciones en $O(1)$.

proc	complejidad
pilaVacía	$O(1)$
vacía	$O(1)$
encolar	$O(1)$
desencolar	$O(1)$
tope	$O(1)$

Si el costo de copiar un elemento o de comparar dos elementos no fuera constante, se debe tener en cuenta en la complejidad de las operaciones.

Como mencionamos, su representación es simplemente una ListaEnlazada:

```
Modulo PilaSobreLista<T> implementa Pila<T> {
    var lista: ListaEnlazada<T>

    ...
}
```

3. ColaSobreLista

En forma análoga a la Pila, el módulo ColaSobreLista implementa el TAD Cola utilizando una ListaEnlazada como representación. No incluye iteradores y todas sus operaciones son $O(1)$.

proc	complejidad
colaVacía	$O(1)$
vacía	$O(1)$
encolar	$O(1)$
desencolar	$O(1)$
proximo	$O(1)$

Si el costo de copiar un elemento o de comparar dos elementos no fuera constante, se debe tener en cuenta en la complejidad de las operaciones.

Como mencionamos, su representación es simplemente una ListaEnlazada:

```
Modulo ColaSobreLista<T> implementa Cola<T> {  
    var lista: ListaEnlazada<T>  
    ...  
}
```

4. Vector

El módulo Vector provee una secuencia que permite obtener el i -ésimo elemento de forma eficiente. La inserción de elementos es eficiente cuando se realiza al final de la misma, si se utiliza un análisis amortizado (i.e., n inserciones consecutivas cuestan $O(n)$), aunque puede tener un costo lineal en peor caso. La inserción en otras posiciones no es tan eficiente, ya que requiere varias copias de elementos. El borrado de los últimos elementos es eficiente, no así el borrado de los elementos intermedios.

Una consideración a tener en cuenta, es que el espacio utilizado por la estructura es el máximo espacio utilizado en cualquier momento del programa. Es decir, si se realizan n inserciones seguidas de n borrados, el espacio utilizado es $O(n)$ por el espacio del tipo de los elementos guardados (T). Si fuera necesario borrar esta memoria, se puede crear una copia del vector con los elementos sobrevivientes, borrando la copia vieja.

En cuanto al recorrido de los elementos, como los mismos se pueden recorrer con un índice, no se proveen iteradores.

Para describir la complejidad de las operaciones, vamos a utilizar

$$f(n) = \begin{cases} n & \text{si } n = 2^k \text{ para algún } k \\ 1 & \text{en caso contrario} \end{cases}$$

para describir el costo de inserción de un elemento. Vale la pena notar que $\sum_{i=1}^n \frac{f(j+i)}{n} \rightarrow 1$ cuando $n \rightarrow \infty$, para todo $j \in \mathbb{N}$.

En otras palabras, la inserción consecutiva de n elementos costará $O(1)$ operaciones por elemento, en términos asintóticos.

Las complejidades de sus operaciones son por lo tanto:

proc	complejidad
vectorVacío	$O(1)$
longitud	$O(1)$
vacía	$O(1)$
agregarAdelante	$O(f(n))$
agregarAtrás	$O(f(n))$
fin	$O(n)$
comienzo	$O(n)$
primero	$O(1)$
último	$O(1)$
obtener	$O(1)$
eliminar	$O(n)$
modificarPosición	$O(1)$
concatenar	$O(m)$

donde n es la cantidad de elementos del vector, y m es la cantidad de elementos del segundo vector interviniente (si lo hubiera). Si el costo de copiar un elemento o de comparar dos elementos no fuera constante, se debe tener en cuenta en la complejidad de las operaciones.

La representación por la que optamos es un Array, el cual se irá incrementando su tamaño a medida que se agregan nuevos elementos. Así, se podrá acceder en forma directa a los elementos, de forma de que se pueda acceder al i -ésimo elemento en $O(1)$.

Ademas, se necesita que agregar elementos tome $O(1)$ en forma amortizada (i.e., $O(f(n))$ operaciones). Para lograr esto, podemos duplicar el tamaño del arreglo cuando este se llena, hacer la copia correspondiente de los elementos anteriores y agregar el nuevo al final.

```
Modulo Vector<T> implementa Secuencia<T> {
    var elems: Array<T> // Contiene los elementos del conjunto
    var longitud: int    // La cantidad de elementos contenidos efectivamente
    ...
}
```

5. ConjuntoLineal

El módulo ConjuntoLineal provee un conjunto básico en el que se puede insertar, eliminar, y testear pertenencia en tiempo lineal (de comparaciones y/o copias). En cuanto al recorrido de los elementos, se provee un iterador bidireccional.

Las complejidades de las operaciones son las siguientes:

ConjuntoLineal	
proc	complejidad
conjVacío	$O(1)$
tamaño	$O(1)$
pertenece	$O(n)$
agregar	$O(n)$
agregarRápido	$O(1)$
sacar	$O(n)$
unir	$O(n * m)$
restar	$O(n * m)$
intersecar	$O(n * m)$
iterador	$O(1)$

donde n es la cantidad de elementos del conjunto, m es la cantidad de elementos del segundo conjunto interviniente (si lo hubiera), Si el costo de copiar un elemento o de comparar dos elementos no fuera constante, se debe tener en cuenta en la complejidad de las operaciones.

Se puede recorrer mediante un iterador bidireccional, cuyas operaciones tienen tiempo constante.

IteradorBidireccional	
proc	complejidad
haySiguiente	$O(1)$
hayAnterior	$O(1)$
siguiente	$O(1)$
anterior	$O(1)$

La representación por la que optamos es una lista enlazada.

```
Modulo ConjuntoLineal<T> implementa Conjunto<T> {
    var elems: ListaEnlazada<T> // los elementos del conjunto.
    ...
}
```

6. ConjuntoLog

El módulo ConjuntoLog provee un conjunto básico en el que se puede insertar, eliminar, y testear pertenencia en tiempo logarítmico (de comparaciones y/o copias). En cuanto al recorrido de los elementos, se provee un iterador bidireccional.

A diferencia del ConjuntoLineal, la operación agregarRápido no permite bajar el costo de agregar un elemento al conjunto. Las complejidades de las operaciones son las siguientes:

ConjuntoLog	
proc	complejidad
conjVacío	$O(1)$
tamaño	$O(1)$
pertenece	$O(\log n)$
agregar	$O(\log n)$
agregarRápido	$O(\log n)$
sacar	$O(\log n)$
unir	$O((n + m)\log(n + m))$
restar	$O((n + m)\log(n + m))$
intersecar	$O((n + m)\log(n + m))$
iterador	$O(1)$

donde n es la cantidad de elementos del conjunto y m es la cantidad de elementos del segundo conjunto interviniente (si lo hubiera) Si el costo de copiar un elemento o de comparar dos elementos no fuera constante, se debe tener en cuenta en la complejidad de las operaciones.

IteradorBidireccional	
proc	complejidad
haySiguiente	$O(\log n)$
hayAnterior	$O(\log n)$
siguiente	$O(\log n)$
anterior	$O(\log n)$

Es importante destacar que, más allá de la cota de cada operación individual, si se debe recorrer un conjunto por completo, el costo total del recorrido es $O(n)$.

La representación por la que optamos es un árbol AVL. Aquí suponemos T es un tipo básico o, en caso de no serlo (e.g., es una tupla o struct), el orden de los elementos quedará definido sólo por la primera componente.

```
Modulo ConjuntoLog<T> implementa Conjunto<T> {
    var elems: AVL<T>           // los elementos del conjunto.
    var tamaño: int
    ...
}
```

7. DiccionarioLineal

El módulo DiccionarioLineal implementa el TAD Diccionario. Provee un diccionario básico en el que se puede definir, borrar, y verificar si una clave está definida en tiempo lineal. Cuando ya se sabe que la clave a definir no esta definida en el diccionario, la definición se puede hacer en tiempo $O(1)$.

En cuanto al recorrido de los elementos, se provee un iterador bidireccional que permite recorrer los elementos como si fuera una secuencia de pares `<clave,valor>`.

Las complejidades de las operaciones son las siguientes:

DiccionarioLineal

proc	complejidad
diccionarioVacío	$O(1)$
está	$O(n)$
definir	$O(n)$
definirRápido	$O(n)$
obtener	$O(n)$
borrar	$O(n)$
tamaño	$O(1)$
iterador	$O(1)$

donde n es la cantidad de claves definidas en el diccionario. Si el costo de copiar un elemento o de comparar dos elementos no fuera constante, se debe tener en cuenta en la complejidad de las operaciones.

IteradorBidireccional	
proc	complejidad
haySiguiente	$O(1)$
hayAnterior	$O(1)$
siguiente	$O(1)$
anterior	$O(1)$

La representación que optamos consiste en definir al diccionario como dos listas, una de claves y otra de significados. La lista de claves no puede tener repetidos, mientras que la de significados si puede. Además, la i -ésima clave de la lista se asocia al i -ésimo significado.

```
Modulo DiccionarioLineal<K, V> implementa Diccionario<K, V> {
    var claves: ListaEnlazada<K>    // Lista de claves. No tiene que tener repetidos
    var valores: ListaEnlazada<V>    // Lista de valores. Puede haber repetidos
    ...
}
```

8. DiccionarioLog

El módulo DiccionarioLog implementa el TAD Diccionario. Provee un diccionario básico en el que se puede definir, borrar, y verificar si una clave está definida en tiempo logarítmico. A diferencia del DiccionarioLineal, no cambia el costo en definirRápido con respecto a definir (i.e., no cambia el costo saber que la clave no está definida). En cuanto al recorrido de los elementos, se provee un iterador bidireccional que permite recorrer los elementos como si fuera una secuencia de pares **<clave,valor>**.

Las complejidades de las operaciones son las siguientes:

DiccionarioLog	
proc	complejidad
diccionarioVacío	$O(1)$
está	$O(\log n)$
definir	$O(\log n)$
definirRápido	$O(\log n)$
obtener	$O(\log n)$
borrar	$O(\log n)$
tamaño	$O(1)$
iterador	$O(1)$

donde n es la cantidad de claves definidas en el diccionario. Si el costo de copiar un elemento o de comparar dos elementos no fuera constante, se debe tener en cuenta en la complejidad de las operaciones.

IteradorBidireccional	
proc	complejidad
haySiguiente	$O(\log n)$
hayAnterior	$O(\log n)$
siguiente	$O(\log n)$
anterior	$O(\log n)$

Como ocurría con ConjuntoLog, si fuera necesario recorrer el diccionario por completo, el costo total del recorrido es $O(n)$.

La representación por la que optamos es un árbol AVL de tuplas, donde la primera componente es la clave, y la segunda es el valor. Aquí suponemos K es un tipo básico (e.g., no es tupla ni struct) y tiene un orden parcial.

```
Modulo DiccionarioLog<K, V> implementa Diccionario<K, V> {  
    var definiciones: AVL<tupla<K,V>>  
    var tamaño: int  
    ...  
}
```

..