

Pràctica 2

Estructures encadenades: pila, cua i llista

Niub – Nom

16799506 - Rubén Ballester Bautista

16856733 – Oriol Rabasseda Alcaide

Grup de Pràctiques F – Parella 1

Professora:

Maria Salomó

Exercici 1:

Costos Computacionals TAD Linked Queue:

- Constructor: $O(1)$
- Destructor: $O(1n)$
- `size()`: $O(1)$
- `empty()` : $O(1)$
- `first()` : $O(1)$
- `show()`: $O(n)$ Depén de la mida de la cua
- `enqueue()`: $O(1)$
- `dequeue()`: $O(1)$

Observacions dels TAD:

Hem implementat el TAD `LinkedListQueue` a partir de un template `Node` prèviament declarat. Com a observació, existeix un problema al eliminar els objectes residus d'un node, ja que si ens passen un element de tipus «built-in» aleshores no es poden destruir i tenim un problema a l'hora de tractar-los. Seria convenient tindre objectes per a cada tipus predefinit per C++ de manera que el «delete» no tingui que discriminar el tipus que se li passa.

Al TAD `LinkedListQueue` no hem implementat un node fantasma per evitar crear un node innecessari sense informació. Hem optat per fer una petita comprovació de si està buit o no a l'hora de fer un `enqueue` i si és buit inicialitzar els punters de «front» i de «rear».

Com el TAD `LinkedListQueue` és una implementació d'un TAD cua genèric de ints en aquest cas, hem tingut en compte excepcions com pila buida a l'hora de fer el `dequeue()`, `front()` o el `show()`.

Cal comentar que el destructor és $O(n)$ ja que ha d'eliminar tots els nodes que utilitza i açò implica un recorregut per els «n» elements de la cua amb un cost computacional d' $O(n)$.

És una bona observació dir que necessitem un node d'enllaçament individual i no cal un node més gran.

Per últim cal dir que a l'hora d'eliminar elements amb `dequeue()` hem hagut de duplicar un node, canviar el seu adreçament de manera que quan fèiem el `delete` no eliminés també el element al qual apuntava.

Observació de l'algorisme del `main()`:

El generador de nombres random genera sempre el mateix cada vegada que compila.