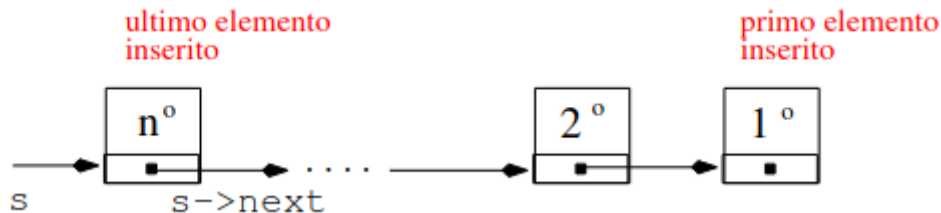


54. Implementazione di TDA con liste concatenate

Rispetto all'implementazione con array, in cui serve sapere la dimensione a priori, con la lista concatenata è possibile incrementare il TDA e aggiungere nuovi elementi fino all'esaurimento della memoria.

Le liste concatenate usando la memoria dinamica permettono di fare le varie operazioni sui TDA in maniera molto efficace. Infatti una lista concatenata è una struttura dati dinamica, la cui struttura si evolve con l'immissione e estrazione di elementi.

54.1 Implementazione di una pila come lista concatenata



Dati: una lista concatenata s di n elementi

- s punta all'ultimo elemento inserito nella pila (inizialmente *NULL*)
(Opzionalmente un intero n con il numero di elementi nella lista)
- l'ultimo elemento della lista contiene il primo elemento inserito.
 - pila vuota: $s == \text{NULL}$
 - pila piena: out of memory

Numero di elementi contenuti nella pila limitato dalla memoria.

! s punta costantemente all'ultimo elemento inserito, ovvero il primo da estrarre !

N.B.! Rispetto agli array sono allocati solo gli n nodi necessari a contenere gli elementi.

Funzionalità delle funzioni

- *init()*: pone $s = \text{NULL}$
- *push(T)*:
 1. alloca un nuovo nodo ad un puntatore tmp
 2. copia l'elemento in $tmp \rightarrow \text{value}$
 3. assegna $tmp \rightarrow \text{next} = s$, e $s = tmp$
- *pop()*:
 1. fa puntare un nuovo puntatore $first$ al primo nodo: $first = s$
 2. s aggira il primo nodo: $s = s \rightarrow \text{next}$
 3. dealloca (l'ex) primo nodo: *delete first*
- *top(T &)*: restituisce $s \rightarrow \text{value}$
- *deinit()*: ripete *pop()* finché la pila non è vuota

Casi limite: solo lista vuota.

54.1.2 Funzioni

La firma delle funzioni è analoga a quella dell'implementazione con array:

```
void init(stack &);
```

```
void deinit(stack &);
```

```
retval push (int, stack &);
```

```
retval top (int &, const stack &);
```

```
retval pop (stack &);
```

```
void print(const stack &);
```

L'unica differenza è contenuta nella definizione della struttura:

```
struct nodo{
int val;
nodo* next;    //al posto di un array
}
```

Nel *main* definiamo un puntatore alla struttura nodo: **nodo * s**; che dovrà essere passato in alcuni casi per riferimento (**T funz(nodo* & s){}**), in altri per valore (**T funz(nodo*s){}**).
Per comodità: `typedef nodo*`;

init() e deinit()

```
void init(stack & s){
s=NULL;
}
```

```
void deinit(stack & s){
while(!empty(s)){           //verifica che la lista non sia vuota, verificando s==NULL (ritorna bool)
pop(s);                     //metodo burino: while(pop(s)==OK){};
}
}
```

top() e pop()

```
retval top(int & n, const stack & s){
retval res;
if(empty(s)){
res=FALSE;
} else {
n=s->val;
/*      nodo * first = s;           //
        s=s->next;                 // se vogliamo unire top e pop
/*      delete first;              //
res=OK;
}
return res;
}
```

```
retval pop(stack & s){
retval res;
if(empty(s)){
res=FALSE;
} else {
nodo * first = s;
s=s->next;
delete first;
res=OK;
}
return res;
}
```

print()

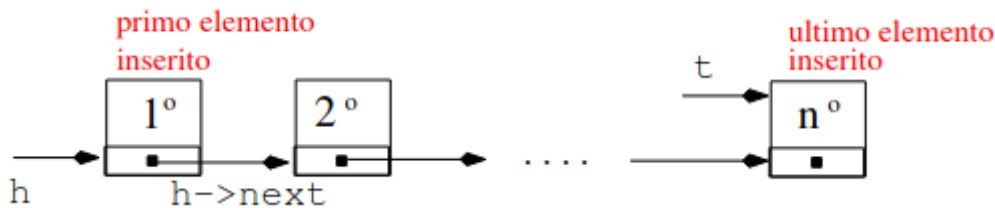
```
void print(const stack& s){
    nodo* first=s;
    while(first!=NULL){
        cout << first->val << " ";
        first=first->next;
    }
}
```

push()

```
retval push(int n, stack& s){
    retval res;
    nodo * np = new (nothrow) nodo;
    if(np==NULL){
        res=FAIL;
    } else {
        np->val = n;
        np->next=s;
        s = np;
        res=OK;
    }
    return res;
}
```

//uso *nothrow* così assegna *NULL* a *np* se non c'è mem

54.2 Code (o queue) implementate con liste concatenate



Dati: una lista concatenata h di n elementi di tipo T , un puntatore t all'ultimo elemento

- h punta al primo elemento inserito nella coda (inizialmente $NULL$)
- t punta all'ultimo elemento inserito nella coda
- Opzionalmente un intero n con il numero di elementi nella lista
- coda vuota: $h = NULL$
- coda piena: *out of memory*

Numero di elementi contenuti nella coda limitato dalla memoria.

N.B.! Sono allocati solo gli n nodi necessari a contenere gli elementi.

Funzionalità delle funzioni

- `init()`: pone $h = NULL$
- `enqueue(T)`:
 1. alloca un nuovo nodo ad un puntatore tmp
 2. copia l'elemento in $tmp->value$ e pone $tmp->next = NULL$
 3. (se coda non vuota) assegna $t->next = tmp$, e $t = tmp$
(se coda vuota) assegna $h = tmp$, e $t = tmp$
- `dequeue()`: come `pop()` della pila con il puntatore h
- `first(T &)`: come `top()` della pila con il puntatore h
- `deinit()`: ripete `dequeue()` finché la coda non è vuota

Casi limite: solo coda vuota in `dequeue()` e `first()`

55.1.2 Funzioni

Le firme delle funzioni sono le stesse nel caso delle code implementate tramite array:

```
void init (queue &);
```

```
void deinit (queue &);
```

```
retval enqueue(int,queue &);
```

```
retval first(int &,const queue &);
```

```
retval dequeue(queue &);
```

```
void print (const queue &);
```

In questo caso definiamo due struct (la prima ci servirà nel modulo, la seconda ci servirà nel *main* per definire la queue all'inizio, *queue q*).

```
struct node {  
    int val;  
    node * next;  
};
```

```
struct queue {  
    node * tail;           //sono puntatori!  
    node * head;  
};
```

init() e deinit()

```
void init(const queue & q){
    q.head=NULL;
}
```

```
void deinit(queue & q){
    while(!empty(q)){ //verifica che q non sia vuoto, verificando q.head == NULL (ritorna bool)
        dequeue(q);
    }
}
```

enqueue()

```
retval enqueue(int n, queue & q){
    retval res;
    node * np = new (nothrow) node;
    if(np==NULL){
        res=FAIL;
    } else {
        np->val=n;
        np->next=NULL;
```

```
    if(empty(q)){
        q.head=np;
    } else {
        q.tail->next=np;
    }
    q.tail=np;
    res=OK;
}
return res;
}
```

```
retval dequeue(queue & q){
    retval res;
    if(empty(q)){
        res=FAIL;
    } else {
        node * first = q.head;
        q.head=q.head->next;
        delete first;
        res=OK;
    }
    return res;
}
```

first()

```
retval first(int & n, const queue & q){
    retval res;
    if(empty(q)){
        res=FAIL;
    } else {
```

```

n = q.head → val;
// node * first = q.head;           //
// q.head=q.head → next;           //first e dequeue unite
// delete first;                     //
res = OK;
}
return res;
}

```

```

print()
void print(const queue & q){
if(!empty(q)){
node * first = q.head;
do{
cout << first->val << endl;
first = first->next;
} while (first!=NULL);
}
}

```

56. Esempi di utilizzo di pile: da notazione infissa a postfissa

```
for(int i = 0; e[i] != '\0'; i++) {    e contiene l'espressione

    if ((e[i] == '(') || (e[i] == ' ')) continue; //non fa nulla con spazi vuoti o con )

    if (e[i] == ')') {
        if (Top(s, c)) {                //con ) se c'è memorizzato qualcosa lo stampa
            Pop(s);
            cout << c << " ";
        }
    }

    if ((e[i] == '+') || (e[i] == '-') || (e[i] == '*') || (e[i] == '/')) {
        if (!Push(s, e[i])) cout << "ERRORE";    //errore se pila piena
    }

    if ((e[i] >= '0') && (e[i] <= '9'))    //se è un numero lo stampa
        cout << e[i];

    if (((e[i] >= '0') && (e[i] <= '9')) && !((e[i+1] >= '0') && (e[i+1] <= '9')))
        cout << " ";    //spazio se il successivo non è un numero
    }

    // The top level parenthesis are missing
    if (Top(s, c)) {
        cout << c;
    }
}
```