

Implementación de tipos de datos recurrentes lineales

1. El TAD Stack

Un stack es un caso particular de lista en la cual todas las inserciones y borrados tienen lugar en uno solo de los extremos que llamamos "tope".

Otro nombre para un stack es LIFO que significa last-in-first-out, o sea que el último insertado es el primero que se quita.

El TAD stack incluye las siguientes operaciones:

1. `creo_vacio(s)`: crea un stack vacío. La operación es la misma que en el caso de listas generales.
2. `es_vacio(s)`: retorna true si el stack es vacío, en otro caso retorna false.
3. `top(s)`: retorna la información del elemento en el tope del stack.
4. `pop(s)`: quita el elemento que está en el tope del stack.
5. `push(s,x)`: inserta el elemento x en el tope del stack.
6. `imprimo`: lista los elementos del stack comenzando por el tope.

La implementación de listas que describimos trabaja para stacks porque un stack con sus operaciones es un caso especial de lista.

- `top` coincide con devolver el elemento de la posición 1.
- `pop` coincide con borrar el elemento de la posición 1.
- `push` coincide con insertar un elemento en posición 1.

Veremos dos representaciones: con **arreglos** y con **listas encadenadas**. Calcularemos los tiempos de las distintas operaciones.

1.1. Representación de stacks con arreglos

```
#define largomax 100;

struct stack{
    int datos[largomax];
    int tope;
};
```

En la representación con arreglos necesitamos definir una función `esta_lleno(s)` que retorna true si el stack ocupó todo el espacio reservado. `tope` es la cantidad de elementos en el stack.

```

struct stack creo_vacio()
{
    struct stack s;
    s.tope=0;
    return s;
}

```

es $O(1)$ y $\Omega(1)$.

```

bool es_vacio(struct stack s)
{
    return (s.tope==0);
}

```

es $O(1)$ y $\Omega(1)$.

```

bool esta_lleno(struct stack s)
{
    return (s.tope==largomax);
}

```

es $O(1)$ y $\Omega(1)$.

```

bool push(struct stack *s,int x)
{
    if (esta_lleno(*s)) return false;
    else
        {(*s).datos[(*s).tope]=x;
          (*s).tope++;
          return true; }
}

```

es $O(1)$ y $\Omega(1)$.

```

int top(struct stack s)
// precondition : el stack es no vacio
{
    return s.datos[s.tope - 1];
}

```

es $O(1)$ y $\Omega(1)$.

```

void pop(struct stack *s)
// precondition : el stack es no vacio
{
    (*s).tope = (*s).tope - 1;
}

```

es $O(1)$ y $\Omega(1)$.

```

struct stack imprimo (struct stack s)
{
    struct stack l;
    int i,j;
}

```

```

bool b;

if (es_vacio(s)) {cout << "Stack Vacio\n";
                  return creo_vacio();
                }
else {
    j=top(s);
    pop(&s);
    cout << j << "\n";
    l=imprimo(s);
    b=push(&l,j);
    return l;
}
}

```

El tiempo es $O(n)$ y $\Omega(n)$. Se cumple la recurrencia $T(0) = 1$, $T(1) = 1$ y $T(n) = T(n - 1) + 1$

```

void imprimo (struct stack s)
{
    int i;

    for (i=s.tope-1;i ≥ 0;i - - )
        cout << s.datos[i] << endl;
}

```

El tiempo es $O(n)$ y $\Omega(n)$.

1.2. Representación de stacks con listas encadenadas

La representación de los datos es:

```

struct nodo_stack {
    int x;
    nodo_stack *sig;};

typedef nodo_stack *stack;

```

la implementación de las operaciones:

```

stack creo_vacio()
{ return NULL; }

```

es $O(1)$ y $\Omega(1)$.

```

bool es_vacio(stack s)
{ return (s==NULL); }

```

es $O(1)$ y $\Omega(1)$.

```
int top (stack l)
// precondition : el stack es no vacio
{ return l->x; }
```

es $O(1)$ y $\Omega(1)$.

```
void pop (stack &l)
// precondition : el stack es no vacio
{ stack q;
  q=l;
  l=l->sig;
  delete q;
}
```

es $O(1)$ y $\Omega(1)$.

```
void push (stack &l,int a)
{ stack q;

  q = new nodo_stack;
  q->x=a;
  q->sig=l;
  l=q; }
```

es $O(1)$ y $\Omega(1)$.

```
void imprimo(stack q)
{ if (es_vacio(q)) cout << "Stack vacio\n";
  else
    {cout << "\n" << "Stack:" << "\n";
     while (q!=NULL)
     {
       cout << q->x << endl;
       q=q->sig;
     }
     cout << "\n";}
}
```

es $O(n)$ y $\Omega(n)$.