

Algoritmos y Estructuras de Datos II

TALLER - 10 de mayo de 2021

Laboratorio 5: Stack

- Revisión 2021: Marco Rocchietti
- Revisión 2019: Leonardo Rodríguez
- Revisión 2018: Leandro Ramos

Objetivos

1. Implementa el TAD Pila con distintas representaciones
2. Concepto y verificación de invariantes de representación
3. Mejorar las estructuras de datos para eficiencia (metadatos)
4. Creación de arreglos dinámicos
5. Funciones `calloc()` y `realloc()`
6. Usar `valgrind` para detectar problemas de manejo de memoria
7. Usar `gdb` para ayudar a solucionar *bugs* de programación

Preliminares

Según la representación elegida, los valores de la estructura interna de un TAD deben cumplir ciertas propiedades. Pensemos por ejemplo en el TAD Pair (las versiones del **1c** o **1d** con punteros del *lab04*). Desde que se crea hasta que se destruye una instancia `p`

```
p = pair_new(x, y);  
(:)  
p = pair_destroy(p);
```

debe cumplirse que `p != NULL`, ya que de otra manera de las operaciones del TAD van a fallar. Por ejemplo `pair_first()`, que puede estar implementado como:

```
pair_t pair_first(pair_t p) {  
    return p->fst;  
}
```

en caso de que `p==NULL` la ejecución de esta función generará un *segmentation fault* (violación de segmento) pues no se puede desreferenciar a `NULL`.

Otro ejemplo es en la [implementación de listas](#) del Práctico 2:

```
implement List of T where
type List of T = tuple
    elems: array[1..N] of T
    size: nat
end tuple
```

En este caso una instancia `ls` del TAD List debe cumplir necesariamente `ls.size <= N` ya que de otra manera significa que alguna operación generó un error en la estructura interna de representación.

Este tipo de propiedades, entonces, deben **mantenerse invariantes durante toda la vida de la instancia** de un TAD y es una buena idea verificarlas al principio y al final de cada función que implemente una operación. A partir de ahora llamaremos *invariante de representación* a las propiedades que debe cumplir una instancia para ser válida según el diseño de la implementación. Debe quedar claro que, así como se oculta la implementación al usuario de nuestro TAD, también la invariante de representación será privada.

En este proyecto van a verificar la *invariante de representación* usando `assert()`. En algunas ocasiones, la representación puede tener una invariante trivial, como por ejemplo la implementación del TAD Lista del laboratorio 4, para la cual no hay ningún chequeo que hacer (¿o sí?). Entonces en los casos que corresponda definan una función *booleana* `invrep()` que verifique que la instancia que se le pasa como parámetro cumpla las propiedades de la invariante. En cada operación del TAD deben asegurar con `assert()` que la invariante sea verdadera al inicio y al finalizar la operación ¿Y en los constructores y destructores qué pasa con la invariante?

Ejercicio 1: Stack con nodos

a) Deben implementar el TAD Stack usando listas enlazadas de nodos. Sus operaciones:

Función	Descripción
<code>stack stack_empty()</code>	Crea una pila vacía
<code>stack stack_push(stack s, stack_elem e)</code>	Inserta un elemento al tope de la pila
<code>stack stack_pop(stack s)</code>	Remueve el tope de la pila
<code>unsigned int stack_size(stack s)</code>	Obtiene el tamaño de la pila
<code>stack_elem stack_top(stack s)</code>	Obtiene el tope de la pila, sin remover. Sólo aplica a una pila <u>no vacía</u> ; usar la función <code>assert()</code> para verificar esa precondition.
<code>bool stack_is_empty(stack s)</code>	Verifica si la pila está vacía.
<code>stack_elem *stack_to_array(stack s)</code>	Crea un arreglo con todos los elementos de la pila. El tope de la pila debe quedar en el último elemento del arreglo. Es decir, leyendo el arreglo de derecha a izquierda se obtiene la pila original. Si la pila está vacía, devuelve <code>NULL</code> . Para crear el arreglo nuevo usar <code>calloc()</code> .
<code>stack stack_destroy(stack s)</code>	Libera todos los nodos de la pila.

Como primer paso definan la estructura `struct _s_stack` en el archivo `stack.c` al estilo de los nodos del TAD Lista (un campo para el elemento y un puntero al siguiente nodo). Los elementos de la pila serán números enteros (ver la definición del tipo `stack_elem`). Luego continuar con la implementación de las funciones declaradas en `stack.h`.

Deben además crear un archivo de prueba `test.c` para verificar las funciones en casos extremos:

- ¿Funciona bien `stack_pop()` para pilas de tamaño 1?
- Si la pila queda vacía, ¿puedo volver a insertar elementos?
- ¿La función `stack_to_array()` devuelve `NULL` para una pila vacía? ¿Devuelve los elementos en el orden correcto?

Como aplicación del TAD, deben implementar en la función `main()` del archivo `reverse.c` un algoritmo que utilice el TAD Stack para invertir un arreglo de enteros leído desde un archivo. Se espera que el programa funcione por línea de comandos de la siguiente manera:

```
$ ./reverse example-easy.in
Original: [1, 2, 3, 4, 5]
Reversed: [5, 4, 3, 2, 1]
```

El algoritmo se puede describir como sigue:

1. Crear una pila vacía
2. Iterar sobre el arreglo de izquierda a derecha, insertando los números uno por uno en la pila.
3. Extraer cada uno de los elementos de la pila, usando `stack_top()` para obtenerlos y `stack_pop()` para removerlos.
4. Construir un arreglo nuevo con los elementos obtenidos.

Se incluye en la carpeta `reverse` un `Makefile`, por lo cual podrán compilar estando dentro de esa carpeta haciendo directamente:

```
$ make
```

b) Modificar la implementación del TAD Stack para que `stack_size()` sea de orden constante. Revisar si con esta nueva implementación hay una *invariante de representación* no trivial que puedan chequear con `assert()` en las operaciones. El comando `reverse` implementado en el apartado anterior debe seguir funcionando sin cambios para esta nueva versión del TAD.

Ejercicio 2: Stack con arreglos

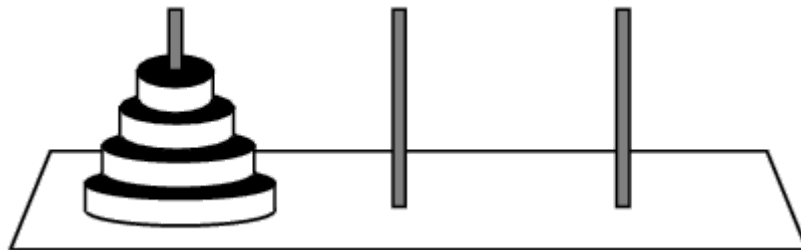
Hacer una nueva implementación del TAD Stack usando **arreglos dinámicos**. La pila debe ser capaz de almacenar cualquier cantidad de elementos. Internamente se deben almacenar los elementos en un arreglo. La estructura de representación está dada por:

```
struct _s_stack {  
    stack_elem *elems;    // Arreglo de elementos  
    unsigned int size;     // Cantidad de elementos en la pila  
    unsigned int capacity; // Capacidad actual del arreglo elems  
};
```

Como se puede ver el campo `elems` es un puntero que cumplirá el rol de apuntar a un arreglo que puede alojar como máximo `capacity` elementos. Por otro lado `size` indicará la cantidad de elementos que se encuentran efectivamente en la pila. Cuando se intente agregar un elemento y el arreglo se encuentre lleno (`size == capacity`) debe pedirse más memoria para `elems` usando la función `realloc()`. Para no hacer demasiadas realocaciones de memoria, no conviene pedir espacio solo para el nuevo elemento sino que es recomendable pedir para el doble de la capacidad actual. No es necesario llamar a `realloc()` en las llamadas a `stack_pop()` (no vamos a achicar el arreglo). Asegúrense de verificar la *invariante de representación* para esta implementación.

Ejercicio 3: Torres de Hanoi

En el clásico juego de las torres de Hanoi, se tienen tres torres y N discos de distintos tamaños, que inicialmente se encuentran como lo muestra la siguiente imagen:



Se desean mover los N discos a la tercera torre, usando la torre del medio como auxiliar. Sólo es posible mover un disco a la vez, y nunca se debe apoyar un disco grande sobre uno más pequeño. Ver [wikipedia](https://es.wikipedia.org/wiki/Torres_de_Hanoi) para una descripción más completa del juego y su historia.

El argumento del programa es el número de discos a utilizar.

```
$ ./solve-hanoi 3
```

En la implementación que se encuentra en `hanoi.c`, cada torre se representa con una pila. Cada disco se representa con un número entero que indica su tamaño. Inicialmente usamos `hanoi_init()` para construir las tres pilas, la primera tiene como elementos la secuencia `[4, 3, 2, 1]` (asumiendo $N=4$ como en la imagen anterior) y el resto son pilas vacías.

La función `hanoi_solve()` muestra en la pantalla el estado de las torres luego de cada movimiento. El código implementado se basa en el siguiente pseudocódigo:

```
mover(N, Source, Target, Auxiliar):
  if N > 0:
    // Mover N - 1 discos de Source a Auxiliar
    mover(N - 1, Source, Auxiliar, Target)
    // Mover el disco que queda a Target
    Target.push(Source.top())
    Source.pop()
    // Mover N - 1 discos de Auxiliar a Target
    mover(N - 1, Auxiliar, Target, Source)
  endif
```

Se provee una función para “dibujar” las torres en consola, pero pueden modificarla a gusto!

El ejercicio se trata de **solucionar un par de bugs** del programa y **verificar *leaks* de memoria**.

Deberían detectar el bug usando las implementaciones del TAD Stack de los ejercicios 1b) y 2), pero no debería haber problemas al usar la implementación del 1a) *¿Por qué será esto?*

Para verificar que el programa no tenga *memory leaks* usaremos la herramienta **valgrind**:

```
$ valgrind --leak-check=full ./solve-hanoi 10
```

El reporte de la herramienta debe mostrar que no hay bytes perdidos de memoria. Ejemplo:

```
==7929== HEAP SUMMARY:
==7929==    in use at exit: 0 bytes in 0 blocks
==7929== total heap usage: 244 allocs, 244 frees, 1,928 bytes
allocated
==7929== All heap blocks were freed -- no leaks are possible
```

También deben corregir los errores (Invalid reads/writes) si los hubiera. Para este ejercicio se incluye un Makefile por lo cual pueden compilarlo haciendo:

```
$ make
```

Pueden agregar una regla en **Makefile** para ejecutar su programa usando **valgrind**.

Recomendamos **primero eliminar los *leaks* de las implementaciones de Stack** y luego revisar las de **solve-hanoi**.