



Universidad de Costa Rica
Facultad de Ingeniería
Escuela de Ingeniería Eléctrica
IE-0117 Programación Bajo Plataformas Abiertas

EIE

Escuela de
Ingeniería Eléctrica

C: Punteros Parte 2

Ing. Andrés Mora Zúñiga - andres.morazuniga@ucr.ac.cr

I Ciclo 2017

Agenda

1 Memoria dinámica

- Stack y Heap
- Localización y liberación de memoria

2 Punteros Dobles

- Localización de memoria en punteros dobles
- Liberar memoria de punteros dobles
- Ejercicio

Memoria dinámica

Stack y Heap I

● Stack

- Se almacena en RAM.
- Variables creadas en stack salen de scope automáticamente y la memoria se deslocaliza de manera automática.
- La memoria se localiza mucho mas rápido en comparación al Heap.
- Realmente está implementada con una pila como estructura de datos.
- Almacena variables locales, direcciones de retorno y se utiliza para pasar parámetros a funciones.

● Heap

- Se almacena en RAM.
- En C, las variables en heap tienen que ser liberadas de manera manual con free y nunca salen del scope.
- Más lento de localizar en comparación al Stack.
- Se asigna a manera de solicitud para localizar un bloque de memoria requerido por el programa.
- Puede haber fragmentación de memoria cuando se localiza y libera mucho la memoria.

Stack y Heap II

- Stack

- Se puede desbordar (Por ejemplo: muchas llamadas recursivas)
- Puede ser utilizada sin necesidad de punteros.
- Se suele utilizar cuando ya se sabe la cantidad de memoria necesaria al momento de compilación, y no de debe ser muy grande.
- Normalmente tiene un tamaño máximo definido cuando el proceso inicia.

- Heap

- En C, la memoria reservada en heap es accedida a través de punteros. Localizada con malloc y liberada con free.
- La localización puede fallar si se solicitan bloques de memoria muy grandes.
- Se acostumbra utilizar el heap si no se sabe exactamente cuanta memoria se va a necesitar para una tarea en tiempo de ejecución.
- Es la única manera de hayan “memory leaks”.

Localización y liberación de memoria

```
int main(int argc, char** argv){
    //Declaration
    int* ptr;
    //Pointer does not have
    // memory to point to
    //Allocation needed!
    ptr = malloc(10*sizeof(int))
    //...
    free(ptr);
    //free memory when is no
    //longer needed
return 0;
}
```

- Al inicio ptr no tiene memoria a la cual apuntar, por lo que no puede almacenar ningún valor.
- Luego de la llamada a malloc, el puntero ptr cuenta con un bloque capaz de almacenar hasta 10 int.
- Cuando el puntero ya tiene memoria asignada, se le puede asignar valores a esta memoria a través de la notación de puntero *ptr, *(ptr+i), o usando la notación de arreglos ptr[0], ptr[i].
- Las lecturas y las asignaciones se hacen utilizando la misma notación.

Punteros Dobles

Localización de memoria en punteros dobles

```
//Lets think double pointers
//as if they were a matrix
int** ptr;
//Allocate memory for rows (int*)
ptr = malloc(3*sizeof(int*)) ;
//Allocate memory for each
//element in columns (int)
for(int i=0;i<3;i++){
    ptr[i] = malloc(6*sizeof(int));
}
int c = 0;
for(int i=0;i<3;i++){
    for(int j=0;j<6;j++){
        ptr[i][j] = c;
        c++;
    }
}
```

- Al inicio ptr no tiene memoria a la cual apuntar, por lo que no puede almacenar ningún valor.
- Luego de la llamada a malloc, el puntero ptr cuenta con un bloque de 3 espacios capaz de almacenar int* (punteros a enteros).
- Posteriormente, se hace un for, con tantas llamadas a malloc como filas tiene la matriz. Luego del for, si todos los mallocs funcionaron, cada uno de las filas tiene la posibilidad de almacenar 6 int cada una. Por lo que se tiene una matriz de 3 filas y 6 columnas.
- Finalmente se puede utilizar toda la memoria que ha sido localizada.

Liberar memoria en punteros dobles

```
//We need to make as many  
//frees as they were mallocs  
//Starting backwards, first  
//with the columns  
for(int i=0;i<3;i++){  
    free(ptr[i])  
}  
//Finally the pointer for row  
free(ptr)
```

- Al igual que en el caso de un puntero sencillo, cada una de las llamadas a malloc para asignar a “filas” o a “columnas” debe venir acompañado de una llamada a free.
- Se debe liberar primero los punteros “internos”, pues si se libera primero el “externo”, luego no se cuenta con los otros punteros que apuntan a los bloques de memoria “internos”.

Ejercicio

- Realice una tabla modelo de memoria que ejemplifique el contenido de la memoria de la diapositiva de “Localización de memoria en punteros dobles”. Puede utilizar las direcciones que desee, siempre y cuando los bloques que son continuos en memoria, realmente lo sean en el modelo también.



Universidad de Costa Rica
Facultad de Ingeniería
Escuela de Ingeniería Eléctrica
IE-0117 Programación Bajo Plataformas Abiertas

EIE

Escuela de
Ingeniería Eléctrica

C: Punteros Parte 2

Ing. Andrés Mora Zúñiga - `andres.morazuniga@ucr.ac.cr`

I Ciclo 2017