

Memoria dinámica

.. y todo eso de la vida de los datos.

2.^{do} cuatrimestre de 2023

Última modificación: Sun Oct 8 21:16:55 2023 -0300

Créditos

Para armar las presentaciones del curso utilizamos:



R. E. Bryant and D. R. O'Hallaron, *Computer systems: a programmer's perspective*, Third edition, Global edition. Boston Columbus Hoboken Indianapolis New York San Francisco Cape Town: Pearson, 2015.



D. A. Patterson and J. L. Hennessy, *Computer organization and design: the hardware/software interface*, RISC-V edition. Cambridge, Massachusetts: Morgan Kaufmann Publishers, an imprint of Elsevier, 2017.



J. L. Hennessy and D. A. Patterson, *Computer architecture: a quantitative approach*. 2017.

El contenido de los slides está basado en las presentaciones de Patricio Moreno y de Organización del Computador I - FCEN.

Tabla de contenidos

1. Introducción
2. Visión de la memoria (vista de aplicación)
3. Manejo de memoria dinámica
4. Espacio de memoria del programa
5. Cierre

Tabla de contenidos

1. Introducción
2. Visión de la memoria (vista de aplicación)
3. Manejo de memoria dinámica
4. Espacio de memoria del programa
5. Cierre

Lo que sigue

Ahora vamos a ver:

Lo que sigue

Ahora vamos a ver:

- Uso del **stack** y del **heap**.

Lo que sigue

Ahora vamos a ver:

- Uso del **stack** y del **heap**.
- Manejo de memoria dinámica.

Lo que sigue

Ahora vamos a ver:

- Uso del **stack** y del **heap**.
- Manejo de memoria dinámica.
- Estructura completa del espacio de memoria de una aplicación.

Tabla de contenidos

1. Introducción
2. Visión de la memoria (vista de aplicación)
3. Manejo de memoria dinámica
4. Espacio de memoria del programa
5. Cierre

Naturaleza temporal de los datos

Vamos a introducir otra categoría para los datos. Ya habíamos estudiado al dato según:

Naturaleza temporal de los datos

Vamos a introducir otra categoría para los datos. Ya habíamos estudiado al dato según:

- **Tipo:** esto lo vieron nativamente en `dataLab` (enteros con y sin signo, flotantes) y en alto nivel lo veremos hoy (structs, chars, arrays, punteros).

Naturaleza temporal de los datos

Vamos a introducir otra categoría para los datos. Ya habíamos estudiado al dato según:

- **Tipo:** esto lo vieron nativamente en `dataLab` (enteros con y sin signo, flotantes) y en alto nivel lo veremos hoy (structs, chars, arrays, punteros).
- **Estructura:** que es lo que explicaremos en la segunda parte de la clase, o sea, su representación en memoria.

Naturaleza temporal de los datos

Vamos a introducir otra categoría para los datos. Ya habíamos estudiado al dato según:

- **Tipo:** esto lo vieron nativamente en `dataLab` (enteros con y sin signo, flotantes) y en alto nivel lo veremos hoy (structs, chars, arrays, punteros).
- **Estructura:** que es lo que explicaremos en la segunda parte de la clase, o sea, su representación en memoria.
- Pero falta estudiar otra categoría que la **temporal**, que determina cuándo se crea, en qué contexto y cuánto tiempo está disponible dentro de la ejecución.

Naturaleza temporal de los datos

Vamos a introducir otra categoría para los datos. Ya habíamos estudiado al dato según:

- **Tipo:** esto lo vieron nativamente en `dataLab` (enteros con y sin signo, flotantes) y en alto nivel lo veremos hoy (structs, chars, arrays, punteros).
- **Estructura:** que es lo que explicaremos en la segunda parte de la clase, o sea, su representación en memoria.
- Pero falta estudiar otra categoría que la **temporal**, que determina cuándo se crea, en qué contexto y cuánto tiempo está disponible dentro de la ejecución.
- Vamos a ver que los datos puede ser **estáticos**, **dinámicos** o **temporales**.

Naturaleza temporal de los datos

¿Cuál es la diferencia entre datos **dinámicos** y su complemento, los datos **estáticos**? ¿Qué son los datos temporales?

Naturaleza temporal de los datos

¿Cuál es la diferencia entre datos **dinámicos** y su complemento, los datos **estáticos**? ¿Qué son los datos temporales?

- **Los datos estáticos** se definen, conocen y potencialmente inicializan al momento de compilar el programa.

Naturaleza temporal de los datos

¿Cuál es la diferencia entre datos **dinámicos** y su complemento, los datos **estáticos**? ¿Qué son los datos temporales?

- **Los datos estáticos** se definen, conocen y potencialmente inicializan al momento de compilar el programa.
- **Los datos dinámicos** dependen de la ejecución del programa, pueden variar en cantidad o tamaño y su tiempo de vida puede ser distinto del tiempo de vida de la aplicación.

Naturaleza temporal de los datos

¿Cuál es la diferencia entre datos **dinámicos** y su complemento, los datos **estáticos**? ¿Qué son los datos temporales?

- **Los datos estáticos** se definen, conocen y potencialmente inicializan al momento de compilar el programa.
- **Los datos dinámicos** dependen de la ejecución del programa, pueden variar en cantidad o tamaño y su tiempo de vida puede ser distinto del tiempo de vida de la aplicación.
- **Los datos temporales** se definen y viven dentro del contexto de ejecución de una función (entre su **CALL** y su **RET**).

Estructura de la memoria

Ahora podemos estudiar una visión simplificada de la memoria principal desde la perspectiva de la aplicación, primero nos va a interesar definir dos secciones importantes que tienen que ver con la temporalidad de los datos.

Estructura de la memoria

Ahora podemos estudiar una visión simplificada de la memoria principal desde la perspectiva de la aplicación, primero nos va a interesar definir dos secciones importantes que tienen que ver con la temporalidad de los datos.

- **La pila (o stack):**

Donde vamos a encontrar los datos **temporales** y vinculados a la cadena de llamadas de funciones (call stack).

Estructura de la memoria

Ahora podemos estudiar una visión simplificada de la memoria principal desde la perspectiva de la aplicación, primero nos va a interesar definir dos secciones importantes que tienen que ver con la temporalidad de los datos.

- **La pila (o stack):**
Donde vamos a encontrar los datos **temporales** y vinculados a la cadena de llamadas de funciones (call stack).
- **El montículo, montón o parva (heap):**
Donde vamos a encontrar los datos **dinámicos**.

Estructura de la memoria

Ahora podemos estudiar una visión simplificada de la memoria principal desde la perspectiva de la aplicación, primero nos va a interesar definir dos secciones importantes que tienen que ver con la temporalidad de los datos.

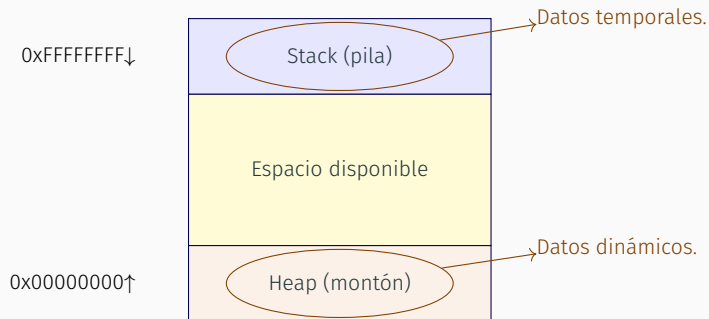
- **La pila (o stack):**
Donde vamos a encontrar los datos **temporales** y vinculados a la cadena de llamadas de funciones (call stack).
- **El montículo, montón o parva (heap):**
Donde vamos a encontrar los datos **dinámicos**.
- En breve vamos a ver dónde se encuentran los datos **estáticos**.

Estructura de la memoria

Aquí hay un diagrama simplificado de la memoria.

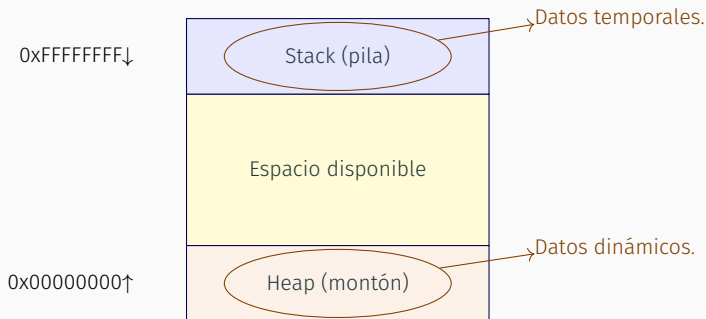
Estructura de la memoria

Aquí hay un diagrama simplificado de la memoria.



Estructura de la memoria

Aquí hay un diagrama simplificado de la memoria.



Ambas regiones comparten un mismo espacio de memoria, debido a esto y por conveniencia una se ubica en la parte alta y se expande hacia abajo cuando hace falta (la pila) y la otra se ubica en la parte baja y se expande hacia arriba (heap).

Estructura de la memoria

Lo importante por ahora es recordar que hay dos regiones distinguidas del espacio de memoria que se utilizan para dos tipos de datos distintos.

Estructura de la memoria

Lo importante por ahora es recordar que hay dos regiones distinguidas del espacio de memoria que se utilizan para dos tipos de datos distintos.

- **La pila** para los datos temporales.

Estructura de la memoria

Lo importante por ahora es recordar que hay dos regiones distinguidas del espacio de memoria que se utilizan para dos tipos de datos distintos.

- **La pila** para los datos temporales.
- **El heap** para los datos dinámicos.

Estructura de la memoria

Lo importante por ahora es recordar que hay dos regiones distinguidas del espacio de memoria que se utilizan para dos tipos de datos distintos.

- **La pila** para los datos temporales.
- **El heap** para los datos dinámicos.

Veamos ahora cómo nos conviene manejar los datos dinámicos.

Tabla de contenidos

1. Introducción
2. Visión de la memoria (vista de aplicación)
3. Manejo de memoria dinámica
4. Espacio de memoria del programa
5. Cierre

Datos dinámicos

Intentemos escribir el programa:

```
uint16_t *secuencia(uint16_t i);
```

Datos dinámicos

Supongamos que debemos escribir un programa **secuencia** que dado un entero n devuelve una lista con los números de 0 a $n - 1$, su declaración sería:

```
uint16_t *secuencia(uint16_t n);
```

```
uint16_t *secuencia(uint16_t n){  
    uint16_t *arr = foo(?);  
    for(uint16_t i = 0; i < n; i++)  
        arr[i] = i;  
    return arr;  
}
```


Datos dinámicos

Supongamos que debemos escribir un programa **secuencia** que dado un entero n devuelve una lista con los números de 0 a $n - 1$, su declaración sería:

```
uint16_t *secuencia(uint16_t n);
```

```
uint16_t *secuencia(uint16_t n){  
    uint16_t *arr = foo(?);  
    for(uint16_t i = 0; i < n; i++)  
        arr[i] = i;  
    return arr;  
}
```

Observen que la forma de devolver un arreglo es con un puntero al tipo del arreglo.

Datos dinámicos

¿Qué debería hacer `foo(?)` en nuestro programa?

```
uint16_t *secuencia(uint16_t n){  
    uint16_t *arr = foo(?);  
    for(uint16_t i = 0; i < n; i++)  
        arr[i] = i;  
    return arr;  
}
```

Datos dinámicos

¿Qué debería hacer `foo(?)` en nuestro programa?

```
uint16_t *secuencia(uint16_t n){  
    uint16_t *arr = foo(?);  
    for(uint16_t i = 0; i < n; i++)  
        arr[i] = i;  
    return arr;  
}
```

¿No podemos hacer `uint16_t arr[n]`?

Datos dinámicos

¿Qué debería hacer `foo(?)` en nuestro programa?

```
uint16_t *secuencia(uint16_t n){  
    uint16_t *arr = foo(?);  
    for(uint16_t i = 0; i < n; i++)  
        arr[i] = i;  
    return arr;  
}
```

¿No podemos hacer `uint16_t arr[n]`?

Vamos a ver más adelante que este tipo de declaración trae problemas cuando queremos acceder a `arr` fuera del contexto de `secuencia`.

Datos dinámicos

¿Qué debería hacer `foo(?)` en nuestro programa?

```
uint16_t *secuencia(uint16_t n){  
    uint16_t *arr = foo(?);  
    for(uint16_t i = 0; i < n; i++)  
        arr[i] = i;  
    return arr;  
}
```

¿No podemos hacer `uint16_t arr[n]`?

Vamos a ver más adelante que este tipo de declaración trae problemas cuando queremos acceder a `arr` fuera del contexto de `secuencia`.

Intentemos explicitar algunas preguntas.

Datos dinámicos

Construyendo la función `foo(?)`

Datos dinámicos

Construyendo la función `foo(?)`

- ¿Qué parámetros debería tomar y qué tipo de dato debería devolver?

Datos dinámicos

Construyendo la función `foo(?)`

- ¿Qué parámetros debería tomar y qué tipo de dato debería devolver?
- ¿Dónde debería almacenarse **arr**?

Datos dinámicos

Construyendo la función `foo(?)`

- ¿Qué parámetros debería tomar y qué tipo de dato debería devolver?
- ¿Dónde debería almacenarse **arr**?
- ¿A partir de qué momento y cuándo debería dejar de estar disponible **arr**?

Datos dinámicos

Construyendo la función `foo(?)`

Datos dinámicos

Construyendo la función `foo(?)`

- Vamos a suponer que se le indica el tamaño en bytes de la instancia a crear y devolverá la dirección de memoria dónde comienza la representación de la misma.

Datos dinámicos

Construyendo la función `foo(?)`

- Vamos a suponer que se le indica el tamaño en bytes de la instancia a crear y devolverá la dirección de memoria dónde comienza la representación de la misma.
- Como ya habíamos dicho esta memoria se va a ubicar en el **heap** que es donde se almacenan los datos dinámicos.

Datos dinámicos

Construyendo la función `foo(?)`

- Vamos a suponer que se le indica el tamaño en bytes de la instancia a crear y devolverá la dirección de memoria dónde comienza la representación de la misma.
- Como ya habíamos dicho esta memoria se va a ubicar en el **heap** que es donde se almacenan los datos dinámicos.
- Deberíamos tener un mecanismo que nos permita indicar que la instancia ya no es necesaria y que esa porción de memoria en el **heap** vuelve a estar disponible para llamadas futuras.

Datos dinámicos

Construyendo la función `foo(?)`

Datos dinámicos

Construyendo la función `foo(?)`

- La declaración de la función será: `void *malloc(size_t size).`

Datos dinámicos

Construyendo la función `foo(?)`

- La declaración de la función será: `void *malloc(size_t size)`.
- Vamos a utilizar una función más que indica cuándo la región de memoria queda disponible: `void free(void *ptr)`.

Nótese que el tipo `void*` denota un puntero genérico, que no define a qué tipo apunta. Se puede utilizar en este caso porque todos los punteros tienen el mismo tamaño para una arquitectura dada. `size_t` es un tipo numérico utilizado para denotar tamaños.

Datos dinámicos

```
void *malloc(size_t size)
```

```
void free(void *ptr)
```

Datos dinámicos

```
void *malloc(size_t size)
```

```
void free(void *ptr)
```

Por ahora vamos a suponer que estas funciones están disponibles para la aplicación.

Datos dinámicos

```
void *malloc(size_t size)
```

```
void free(void *ptr)
```

Por ahora vamos a suponer que estas funciones están disponibles para la aplicación.

Como mecanismo son un buen ejemplo de **arbitraje sobre un recurso compartido**, ya que desde varios puntos de un mismo programa o incluso varios procesos pueden estar pidiendo sus porciones de memoria dinámica a la misma función y en la misma región (**heap**).

Datos dinámicos

Volvamos al programa con nuestra nueva función:

```
uint16_t *secuencia(uint16_t n){  
    uint16_t *arr = malloc(n * sizeof(uint16_t));  
    for(uint16_t i = 0; i < n; i++)  
        arr[i] = i;  
    return arr;  
}
```

Datos dinámicos

Volvamos al programa con nuestra nueva función:

```
uint16_t *secuencia(uint16_t n){  
    uint16_t *arr = malloc(n * sizeof(uint16_t));  
    for(uint16_t i = 0; i < n; i++)  
        arr[i] = i;  
    return arr;  
}
```

Recordemos que **sizeof** es un operador que nos indica el tamaño expresado en bytes para un tipo dado (se resuelve al momento de compilar el programa).

Datos dinámicos

Veamos un uso típico del par `malloc/free`:

```
uint16_t n = 5;
uint16_t *perm = secuencia(n);
for(uint8_t i = 0; i < n; i++)
    printf("%d ", perm[i]);
printf("\n");
free(perm);
```

Datos dinámicos

Veamos un uso típico del par `malloc/free`:

```
uint16_t n = 5;
uint16_t *perm = secuencia(n);
for(uint8_t i = 0; i < n; i++)
    printf("%d ", perm[i]);
printf("\n");
free(perm);
```

Es importante liberar con **free** toda la memoria que se pide con llamadas a **malloc** porque en caso contrario podemos perjudicar el rendimiento del procesador o incluso llegar a la situación crítica de agotar la memoria dinámica disponible.

Tabla de contenidos

1. Introducción
2. Visión de la memoria (vista de aplicación)
3. Manejo de memoria dinámica
4. Espacio de memoria del programa
5. Cierre

Espacio de memoria del programa

Ya estamos en condiciones de presentar una visión más completa del espacio de memoria del programa.

Espacio de memoria del programa

Ya estamos en condiciones de presentar una visión más completa del espacio de memoria del programa.

- Ya habíamos presentado el **heap** y la **pila**.

Espacio de memoria del programa

Ya estamos en condiciones de presentar una visión más completa del espacio de memoria del programa.

- Ya habíamos presentado el **heap** y la **pila**.
- Ahora vamos a introducir la sección de **text** o text, donde se almacena el código máquina del programa.

Espacio de memoria del programa

Ya estamos en condiciones de presentar una visión más completa del espacio de memoria del programa.

- Ya habíamos presentado el **heap** y la **pila**.
- Ahora vamos a introducir la sección de **text** o text, donde se almacena el código máquina del programa.
- La sección de **data** o datos estáticos inicializados.

Espacio de memoria del programa

Ya estamos en condiciones de presentar una visión más completa del espacio de memoria del programa.

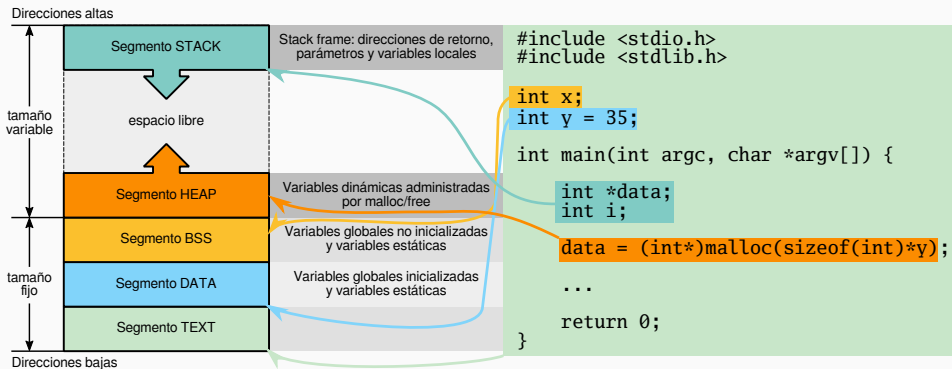
- Ya habíamos presentado el **heap** y la **pila**.
- Ahora vamos a introducir la sección de **text** o text, donde se almacena el código máquina del programa.
- La sección de **data** o datos estáticos inicializados.
- La sección de **bss** o datos estáticos no inicializados.

Espacio de memoria del programa

Aquí hay un diagrama simplificado de la memoria.

Espacio de memoria del programa

Aquí hay un diagrama simplificado de la memoria.



Ubicación de los datos

Veamos donde se van a almacenar los datos de nuestra función:

```
uint16_t *seuencencia(uint16_t n){  
    uint16_t *arr =  
    malloc(n * sizeof(uint16_t));  
  
    for(uint16_t i = 0; i < n; i++)  
        arr[i] = i;  
  
    return arr;  
}
```

$arr \in \text{stack}, *arr \in \text{heap}$

$i \in \text{stack}$

$i \notin \text{stack}, arr \notin \text{stack}$

Ubicación de los datos

Veamos donde se van a almacenar los datos de nuestra función:

```
uint16_t *seucencia(uint16_t n){  
    uint16_t *arr =  
    malloc(n * sizeof(uint16_t));  
  
    arr ∈ stack, *arr ∈ heap  
  
    for(uint16_t i = 0; i < n; i++)  
        arr[i] = i;  
  
    i ∈ stack  
  
    return arr;  
}  
  
i ∉ stack, arr ∉ stack
```

Aquello que viva en el stack se va a ir liberando a medida que vayamos retornando de las llamadas a función.

Ubicación de los datos

Analicemos un uso típico del par `malloc/free`:

```
uint16_t n = 5;  
uint16_t *sec = secuencia(n);
```

$sec \in data, *sec \in heap$

```
for(uint8_t i = 0; i < n; i++)  
    printf("%d ", sec[i]);
```

$i \in data$

```
printf("\n");  
free(sec);
```

$*sec \notin heap, sec \in data$

Ubicación de los datos

Noten que el puntero **sec** está en la sección de datos, pero el valor al que apunta está en el **heap**. ¿Esto siempre es así?

Ubicación de los datos

Noten que el puntero **sec** está en la sección de datos, pero el valor al que apunta está en el **heap**. ¿Esto siempre es así?

Respuesta:

No, podría estar apuntando a un dato estático sin problemas.

Datos dinámicos

Resumiendo antes de cerrar. ¿Por qué no podíamos hacer esto?

```
uint16_t *secuencia(uint16_t n){  
    uint16_t arr[n];  
    for(uint16_t i = 0; i < n; i++)  
        arr[i] = i;  
    return arr;  
}
```

Datos dinámicos

Resumiendo antes de cerrar. ¿Por qué no podíamos hacer esto?

```
uint16_t *secuencia(uint16_t n){  
    uint16_t arr[n];  
    for(uint16_t i = 0; i < n; i++)  
        arr[i] = i;  
    return arr;  
}
```

Porque `arr[n]` se crearía en el **stack** y perderíamos referencia al arreglo al salir de la función.

Tabla de contenidos

1. Introducción
2. Visión de la memoria (vista de aplicación)
3. Manejo de memoria dinámica
4. Espacio de memoria del programa
5. Cierre

Repaso

En esta última parte vimos:

Repaso

En esta última parte vimos:

- Uso del **stack** y del **heap**.

Repaso

En esta última parte vimos:

- Uso del **stack** y del **heap**.
- Manejo de memoria dinámica (**malloc**,**free**).

Repaso

En esta última parte vimos:

- Uso del **stack** y del **heap**.
- Manejo de memoria dinámica (**malloc**,**free**).
- Estructura completa del espacio de memoria de una aplicación.

Licencia del estilo de beamer

Obtén el código de este estilo y la presentación demo en

`github.com/pamoreno/mtheme`

El estilo *en sí* está licenciado bajo la Creative Commons Attribution-ShareAlike 4.0 International License. El estilo es una modificación del creado por Matthias Vogelgesang, disponible en

`github.com/matze/mtheme`

