



IC-5701

Compiladores e Intérpretes

Profesor:

Ing. Allan Rodríguez Dávila, MGP

Asignación de espacio

Representación de Datos

Evaluación de expresiones

Organización de memoria

Rutinas

# Asignación de espacio

# Asignación de espacio

- La implementación de funciones, procedimientos o métodos requiere administrar la memoria por medio de una pila
- El espacio para las variables locales se mete en una pila y, cuando el procedimiento termina, ese espacio se libera de la pila

# Árboles de activación

- Las **llamadas o activación** de los procedimientos durante la ejecución se representan mediante un árbol
- La raíz es la activación del main. **Cada nodo es una activación**. Los hijos corresponden a las llamadas internas a otros procedimientos

# Árboles de activación

- En cada llamado se debe ajustar el puntero de la pila en tiempo de ejecución.
- Se reserva espacio en la pila requerido para parámetros, variables y retorno.

# Registros de activación

- Cada activación tiene un registro de activación (**marco o frame**) en la pila.
  - La raíz del árbol en la parte de abajo
  - En la parte superior el registro de activación del último llamado.

# Registros de activación

Parámetros Actuales
Valores devueltos
Enlace de control
Enlace de acceso
Estado de la máquina guardado
Datos locales
Temporales



# Registros de activación

Parámetros Actuales
Valores devueltos
Enlace de control
Enlace de acceso
Estado de la máquina guardado
Datos locales
Temporales

- Por lo general se colocan en registros.

# Registros de activación

Parámetros Actuales
Valores devueltos
Enlace de control
Enlace de acceso
Estado de la máquina guardado
Datos locales
Temporales

- Espacio para el valor de retorno de la función

# Registros de activación

Parámetros Actuales
Valores devueltos
<b>Enlace de control</b>
Enlace de acceso
Estado de la máquina guardado
Datos locales
Temporales

- Apunta al registro de activación del procedimiento que hizo la llamada

# Registros de activación

Parámetros Actuales
Valores devueltos
Enlace de control
<b>Enlace de acceso</b>
Estado de la máquina guardado
Datos locales
Temporales

- Localizar los datos externos que necesite el procedimiento

# Registros de activación

Parámetros Actuales
Valores devueltos
Enlace de control
Enlace de acceso
Estado de la máquina guardado
Datos locales
Temporales

- Incluye la dirección de retorno

# Registros de activación

Parámetros Actuales
Valores devueltos
Enlace de control
Enlace de acceso
Estado de la máquina guardado
<b>Datos locales</b>
Temporales

- Los datos que pertenecen al procedimiento actual

# Registros de activación

Parámetros Actuales
Valores devueltos
Enlace de control
Enlace de acceso
Estado de la máquina guardado
Datos locales
Temporales

- Los que surgen de la evaluación de expresiones

# Representación de Datos



# Representación de Datos

- Los lenguajes de programación proveen tipos como enteros, valores de verdad, arreglos y caracteres, con operaciones.
- El código máquina sólo permite bits, bytes, words, doble words, con operaciones aritméticas.
- Decidir como manejar esta brecha

# Principios Fundamentales

- Noconfusión

- Diferentes valores de un tipo dado deben tener diferentes representaciones

- Unicidad

- Cada valor debería tener siempre la misma representación.

## Temas pragmáticos

- Representación en espacio constante
  - La representación de todos los valores de un tipo deben ocupar el mismo espacio.
- Representación directa o indirecta
  - Representar un valor por medio de uno o más bits, bytes, word, etc.
  - o
  - Por medio de un apuntador a un espacio de memoria (heap)

# Tipos Primitivos

- Boolean
  - Puede ser representado por un word, un byte o un bit
- Char
  - Pueden ser representados por un byte o un word.
- Integer
  - Por lo general ocupa un word.

# Registros

- Tipo compuesto que consiste en varios campos, cada uno es un identificador.
- Según la estructura abarca 1, 2, 3 o más words.
  - Tamaño estático.
- Espacios de memoria continuos

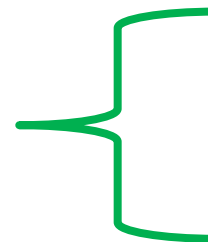
# Uniones Disjuntas

- Etiqueta con una parte variante asociada, donde el valor del dato asociado define el tipo

```
type Number = record  
    case acc: Boolean of  
        true: ( i: Integer );  
        false: ( r: Real )  
    end ;
```

- Reserva espacio continuo para los diferentes tipos que puede “asumir”.

Number



Valor Tipo1

Valor Tipo2

## Arreglos estáticos

- Conjunto de valores de un mismo tipo.
- Reserva `[n x (cantidad de words según tipo) words]` de espacio continuo
  - Un array de 10 elementos enteros reservará 10 words (1 word por cada entero)

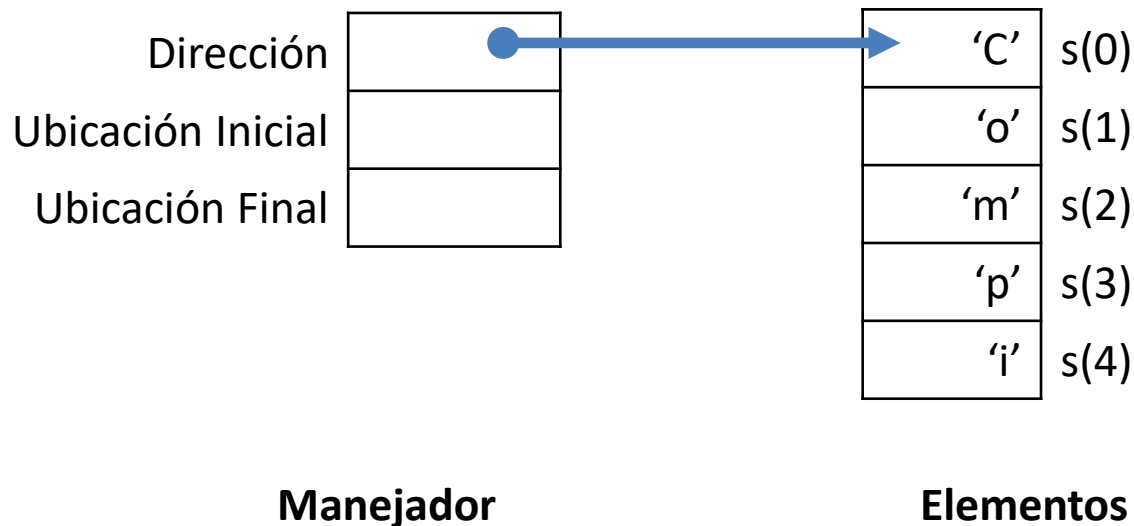
# Arreglos dinámicos

- La cantidad de elementos se conoce en tiempo de ejecución
- Se debe adoptar una representación indirecta: **un manejador (descriptor)**
  - Punteros a los elementos del arreglo
  - La cantidad de elementos del arreglo



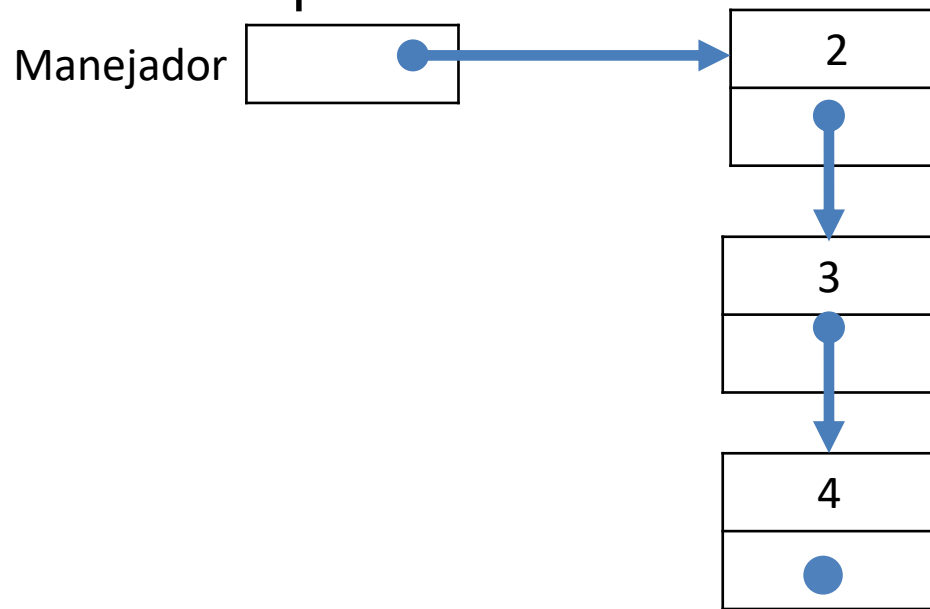
# Arreglos dinámicos

- Para reservar el espacio primero se evalúan las expresiones, se almacena los elementos y luego se almacenan los datos del manejador



# Tipos recursivos

- Son definidos en términos de sí mismo
- Requiere espacio para el manejador y espacio para el tipo de dato.



# Evaluación de expresiones

# Expresiones

- Los lenguajes de programación permiten escribir expresiones aritméticas
- Se deben evaluar los operandos y luego aplicar el operador al resultado de los operandos
- Las máquinas las resuelven por medio del uso de registros

# Expresiones

$(a * b) + (1 - (c * 2))$

```
LOAD R1 a
MULT R1 b
LOAD R2 #1
LOAD R3 c
MULT R3 #2
SUB R2 R3
ADD R1 R2
```

# Instrucciones sobre registros

Instrucción	Significado
STORE Ri a	Almacena el valor del registro <b>i</b> en la dirección <b>a</b>
LOAD Ri x	Busca el valor de <b>x</b> y lo coloca en el registro <b>i</b>
ADD Ri x	Busca el valor de <b>x</b> y lo suma al registro <b>i</b>
SUB Ri x	Busca el valor de <b>x</b> y lo resta al registro <b>i</b>
MULT Ri x	Busca el valor de <b>x</b> y lo multiplica al registro <b>i</b>

# Instrucciones sobre pila

Instrucción	Significado
STORE a	Realiza un pop de la pila y lo almacena en la dirección <b>a</b>
LOAD a	Busca el valor de <b>a</b> y le hace un push en la pila
LOADL n	Hace un push de un valor literal <b>n</b> en la pila
ADD	Reemplaza los dos valores del tope de la pila por el resultado de la suma
SUB	Reemplaza los dos valores del tope de la pila por su resta
MULT	Reemplaza los dos valores del tope de la pila por su multiplicación

# Organización de memoria



# Asignación estática

- Cada variable de programa requiere el **suficiente espacio** para cualquier valor que pueda serle asignado
- Esto se logra en **tiempo de compilación** para los lenguajes tipados
- Unas de estas son las **variables globales**

# Asignación estática

- Las variables globales existen a lo largo de todo el programa.
  - Se les asigna **posiciones fijas** en la memoria
- El **compilador decide la ubicación** que tendrá cada variable.
  - Dentro de la pila
- Tiene una **región específica** para este direccionamiento.

# Asignación dinámica

- Las variables locales son declaradas en procedimientos.
  - Se les asigna **espacio en la pila** durante su ciclo de vida
- Puede existir **anidamiento de variables**.
  - Según la activación de procedimientos.

# Asignación en la pila

- Variables **globales** siempre van en la **base** de la pila
- Por cada **activación** se crea **un frame** (marco o registro de activación).
- Cada **frame** contiene **espacio** para sus **variables** locales.

# Acceso de variables

let

var a: array 3 of Integer;

var b: Boolean;

var c: Char;

proc Y() ~

let

var d: Integer;

in

...;

proc Z() ~

let

var d: Integer;

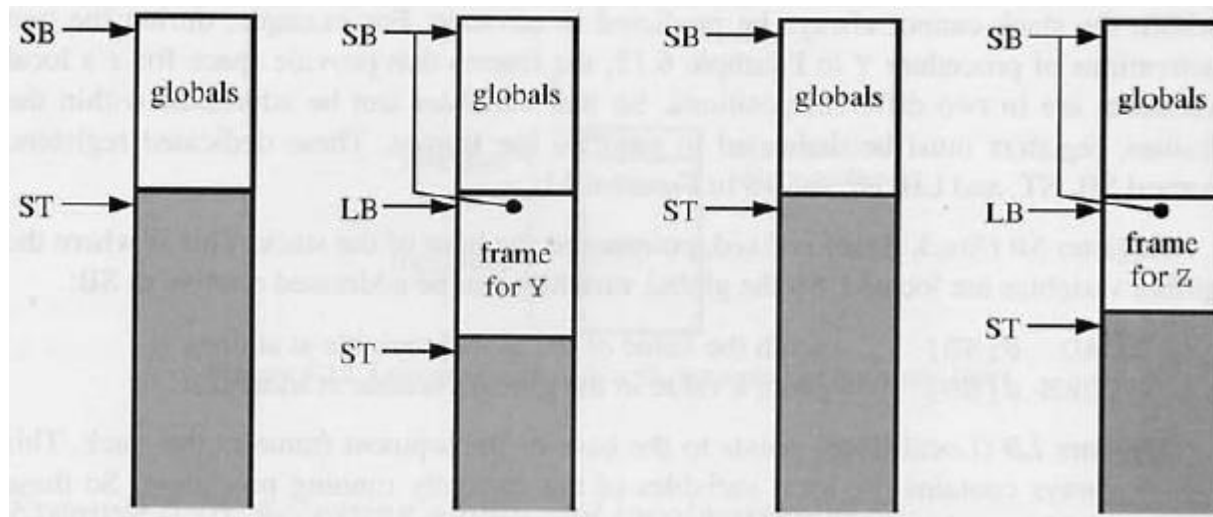
in

begin ...; Y(); ... end

in

begin ...; Y(); Z(); ... end

# Acceso de variables



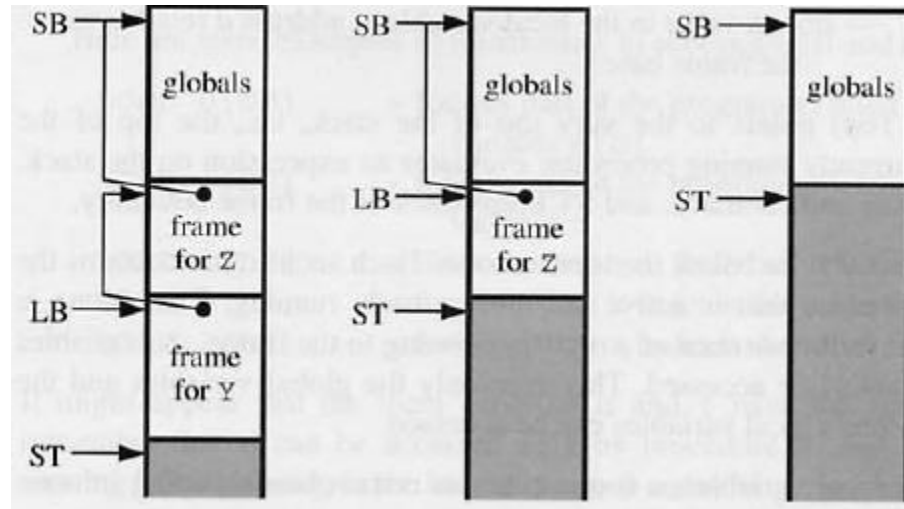
Después de  
iniciar el  
programa

Después de  
llamar a Y

Después de  
retorno de Y

Después de  
llamar a Z

# Acceso de variables



Después de Z  
llamar a Y

Después de  
retorno de Y

Después de  
retorno de Z

# Rutinas



# Resumen

- Actividad 3:
  - Lectura y resumen de Rutinas