



75-08 Sistemas Operativos Lic. Ing. Osvaldo Clúa 2011

*Facultad de Ingeniería
Universidad de Buenos Aires*

Administración de Memoria

Áreas de Administración de Memoria

- Hardware
 - RAM y Cache.
- Aplicación
 - Memoria del programa.
 - Recolector de residuos.
- Sistema Operativo.
 - Traducción de direcciones.
 - Memoria Virtual.

Administración de la memoria de una Aplicación

- Suministrar la memoria necesaria para el código de un programa y sus estructuras de datos.
 - Asignación de memoria.
 - Reciclado del almacenamiento.
- Está relacionado con el esquema de manejo de memoria soportado por el **lenguaje**.
 - El compilador se encarga de intercalar el código correspondiente.

Vocabulario de manejo de memoria en los lenguajes

- Definir una variable:
 - Asignarle memoria y posiblemente un valor inicial
- Declarar una variable:
 - Establecer nomenclatura (introducir el identificador) sin asignar memoria.
- Ambiente:
 - Porción de código durante el cual una variable está declarada.

Vocabulario de manejo de memoria en los lenguajes (2)

- Vida.
 - Intervalo de la ejecución en el cual una variable tiene memoria asignada.
- Ámbito (scope).
 - Cuando una variable está en su ambiente y en su tiempo de vida.

Tipos de Variables según su manejo de memoria

- **Externa.**
 - Se encuentra definida pero no declarada en el **bloque**.
- **Estática.**
 - Su vida se extiende a toda la duración del programa.
- **Dinámica Automática.**
 - La memoria se asigna y libera automáticamente cuando la ejecución ingresa en el ámbito de la variable

Tipos de Variables según su manejo de memoria (2)

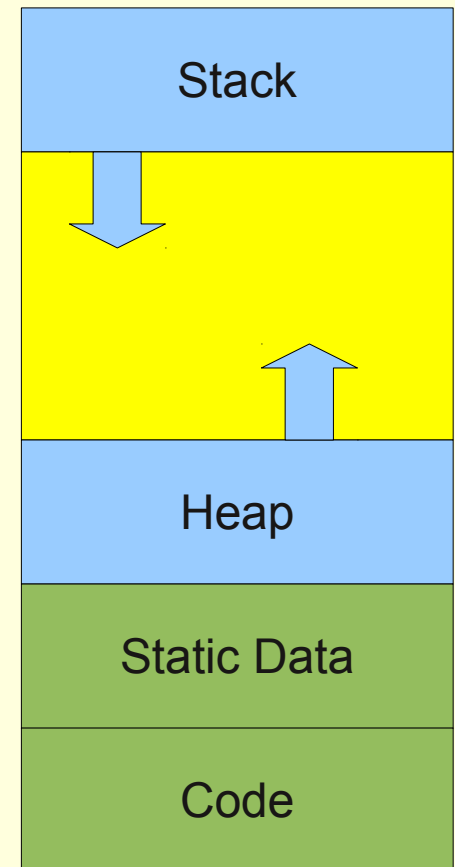
- **Dinámica Controlada.**
 - La ejecución del programa controla explícitamente cuando se asigna memoria a la variable.
 - **Garbage Collection.**
 - Cuando la recuperación de memoria no referenciada es automática.
 - **Liberación manual**
 - Cuando la recuperación se hace en el código del programa

Estrategias de implementación

- Las variables dinámicas automáticas (o lexically scoped) se manejan por medio de un **stack**.
- Las variables dinámicas controladas se manejan por medio de una estructura llamada **heap**.
 - Que se puede implementar de varias formas (Listas o Buddies)

Run Time Storage Organization

- El compilador genera un esquema de uso de la memoria.
- La memoria controlada se obtiene del heap (`new`, `malloc` ...)
- El Stack mantiene el **Registro de Activación** o frame.



Los Objetos y la Administración de Memoria

- El Modelo de Objetos cambia los conceptos de Alojamiento en memoria.
 - Aparecen las Clases, Variables de Clase e Instancia y Ambientes de evaluación no ligados al ámbito léxico.
 - Cada Lenguaje OO tiene un modelo propio de memoria
 - Que se traduce a bibliotecas, se emula o se integra al Sistema Operativo.

Los Objetos y la Administración de Memoria (2)

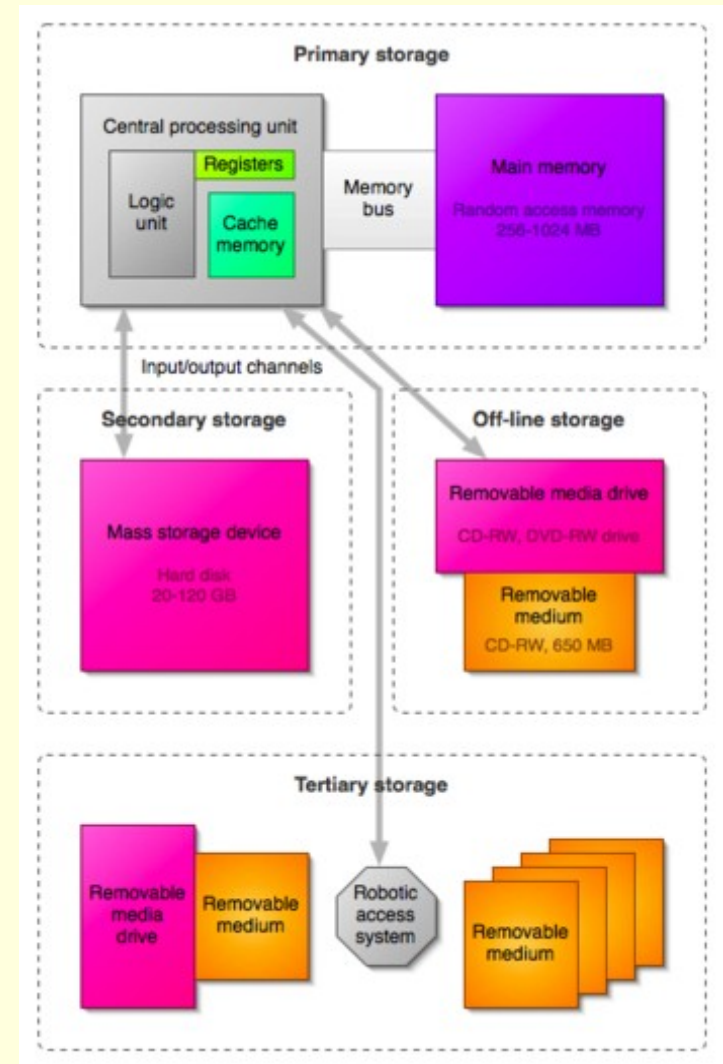
- Hay una **patente** de un método (!!?)
 - **C++** mapea los objetos a un modelo procedural de ejecución usando bibliotecas.
 - En **Java**, la JVM brinda un ambiente mas propicio a los objetos.
 - En **.net** la **CLR** es la encargada de manejar la memoria.

La ejecución y la memoria

- El modelo teórico es el de memoria **PRAM**. En el mundo real:
 - En multithreading los resultados dependen del **modelo de memoria** de cada lenguaje.
 - En multiprocesadores el modelo de memoria incluye la resolución de **NUMA**.
 - En la arquitectura el modelo especifica la coherencia de la **memoria cache**.

Direccionamiento en Hardware

- En el **ciclo de instrucción** hay mas de una referencia a memoria:
- Estas son referencias a la Memoria Principal.
- La **Memoria Cache** no es administrada por el Sistema Operativo.



Modos de direccionamiento para código

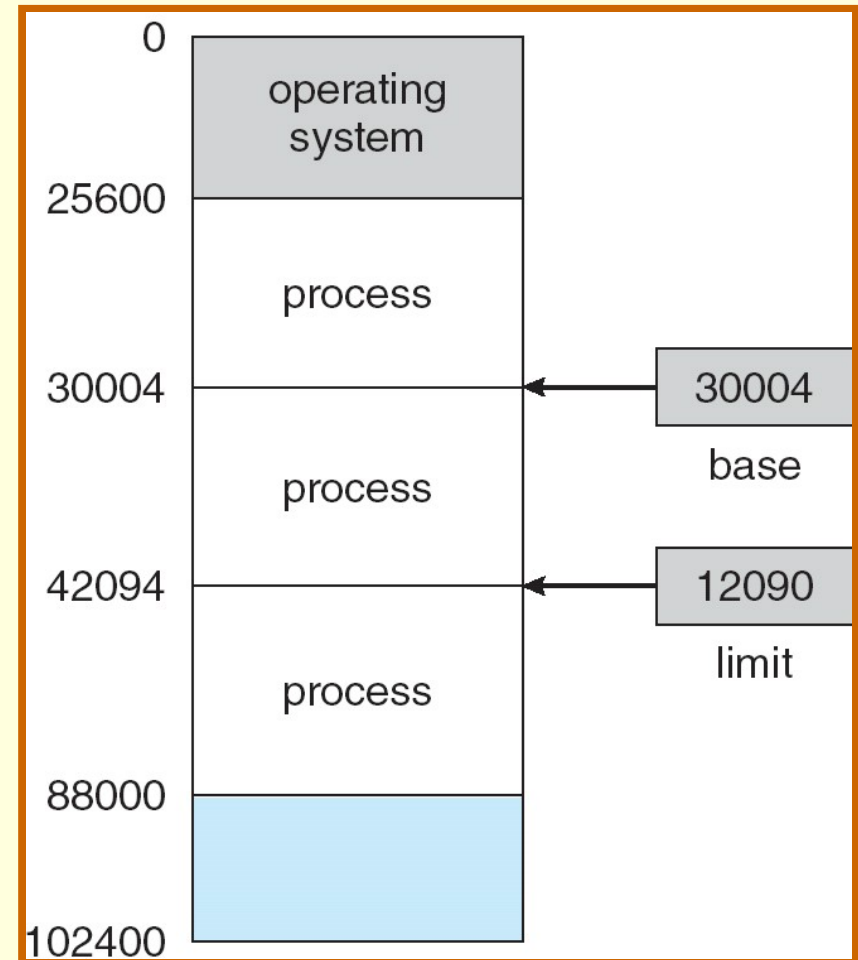
- El compilador genera las direcciones de las instrucciones:
 - Puede ser una dirección absoluta.
 - Puede ser relativa al Program Counter (**position independent**)
 - Puede generar las direcciones en cada instrucción como **SECD** para cálculo

Modos de direccionamiento para datos

- Dirección Absoluta
- Operador Inmediato (literal)
- Dirección indirecta (*ptr)
- Dirección relativa a Program Counter (*+ptr)
- Base/Índice/Offset.
- Base + Desplazamiento.

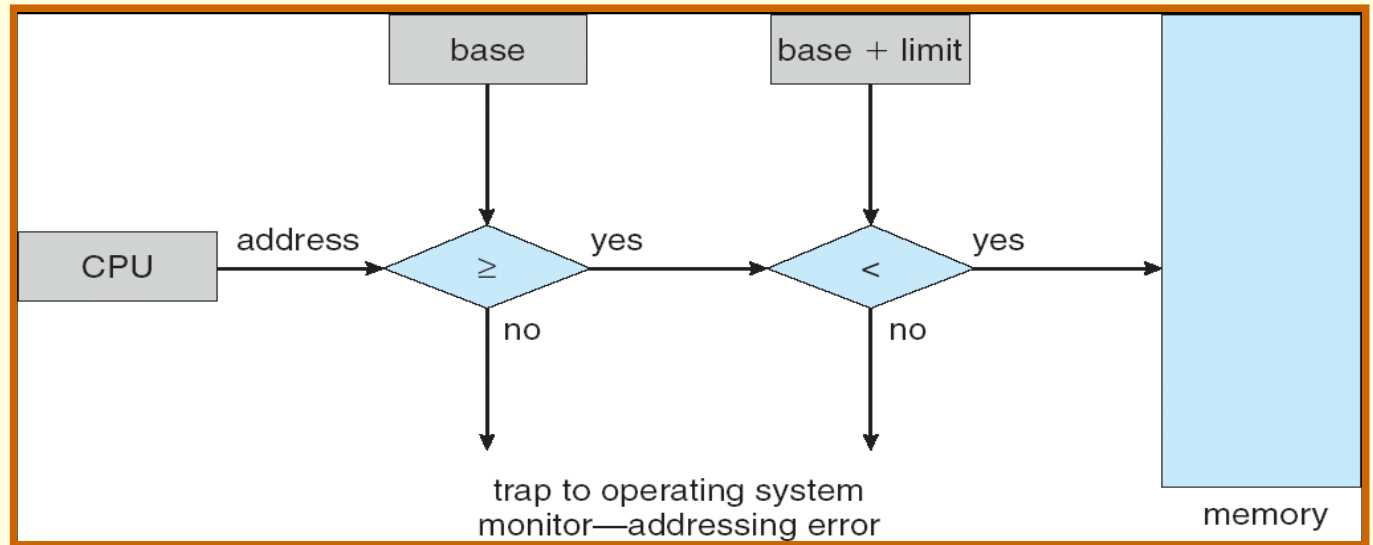
Protección de Memoria (1)

- El Sistema Operativo debe impedir a un proceso invadir la memoria de otro.
- Una forma de hacerlo es por medio de un registro base y uno límite.



Protección de Memoria (2)

- El registro base puede usarse para direccionamiento **indirecto**.
- Cada dirección se compara con ambos límites.
- El Sistema Operativo no tiene restricciones al operar en Modo Kernel

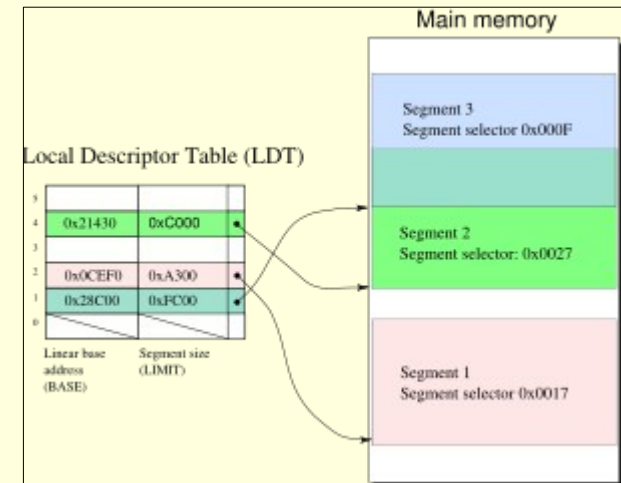


Administración de Memoria por el Sistema Operativo

- El Modelo de Procesos añade un área especial para la administración del proceso.
 - La *U_Area*
- El Sistema Operativo debe proveer alojamiento para la ejecución del proceso
 - En inglés: *Memory Allocation*.
- En multiprocesamiento, más de un proceso hace sus requerimientos de memoria.

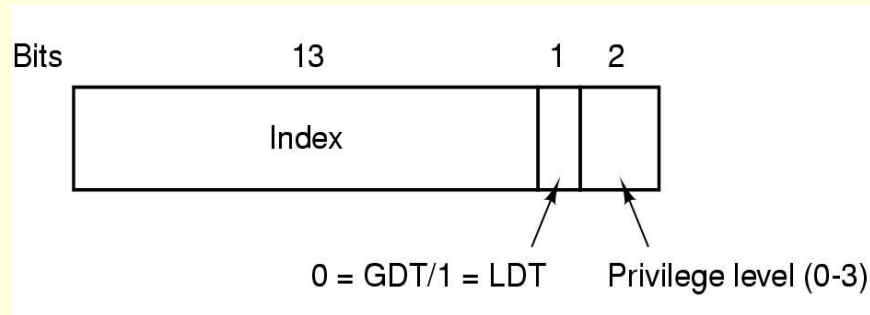
Segmentación

- Es una forma de proveer de más de un espacio de direcciones.
 - El programador (o el compilador) es quien lo usa.
 - Su uso puede superponerse con el del paginado.
 - La protección puede asociarse a segmentos.

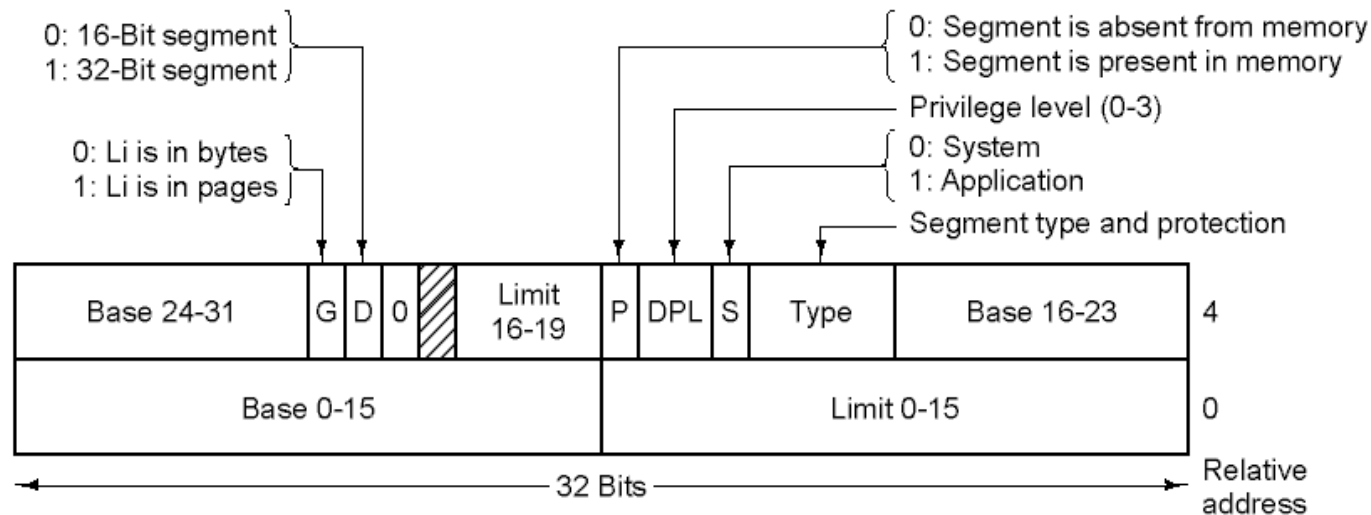


En **Intel** los segmentos solo pueden accederse desde un grupo de registros especiales: CS, DS, SS, ES, FS, GS (CodeSegment, DataSegment, StackSegment, ExtraSegment. Su valor se llama selector.

Segmentación en INTEL



El valor del registro base se conoce como selector



El selector apunta a una entrada de la tabla de descriptores. Se obtiene la dirección base.

Segmentos locales y globales

- Algunos sistemas separan las tablas de segmentos (ej. **Intel**):
 - global (para el Sistema Operativo)
 - local (para los procesos)
 - o hasta una por proceso.
- Esto permite que los procesos no compitan con el Sistema Operativo por memoria.

Administrando el espacio libre/ocupado

- Pueden usarse bitmaps o listas encadenadas.
- Aparecen distintos Algoritmos de alojamiento:
 - Best fit (buscar el hueco mas ajustado)
 - Worst fit (buscar el hueco mas holgado)
 - First fit (buscar el primer hueco en que quepa)

Buddy System

- Usado en los dispositivos modernos que no tienen memoria virtual.
- La memoria se asigna en cantidades potencias de dos.
- Permite una recuperación rápida de huecos grandes.
- Sufre de fragmentación interna.
- Su implementación es muy sencilla y rápida.

Buddy System

Se piden 3 MB

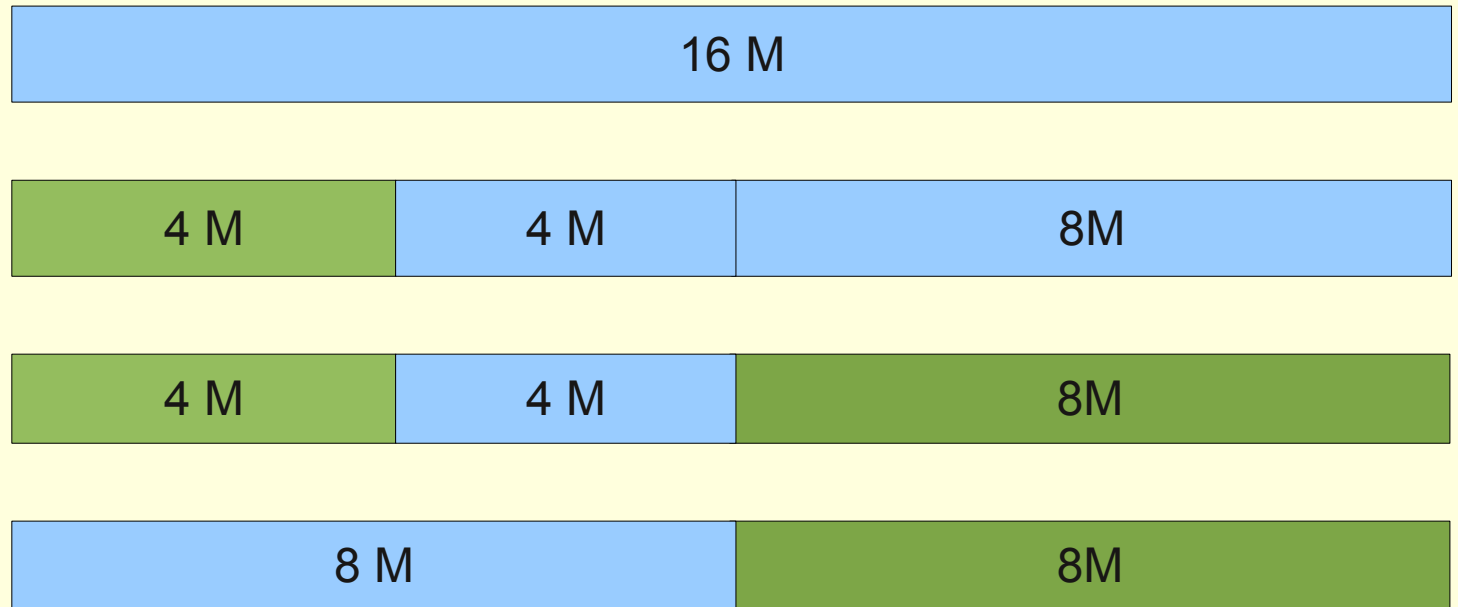
Se usan 4 MB

Se piden 5 MB

Se usan 8 MB

Se liberan 3 MB

Se obtiene un
hueco de 8 MB



Swapping

- Consiste en pasar a Memoria Secundaria un proceso que no está corriendo.
 - y que hace mucho que no es activado (ej. esperando intervención humana).
- Debe tenerse en cuenta la interacción con la I/O.
- Se desplaza ***todo*** el proceso y se marca en el PCB.

Swapping

- Al hacer swap-in, un proceso puede volver a una dirección distinta.
- El direccionamiento indirecto resuelve la reubicación.

