

MEMORIA VIRTUAL

Toma parte del disco duro para que funcione para memoria ram

Asignación de memoria paginada	Paginación por demanda	Asignación de memoria segmentada	Asignación de memoria segmentada/paginación por demanda.
<p>Divide el trabajo en paginas Tienen un mismo tamaño No necesita que se coloque uno tras otro los coloca donde sea para trabajar dinámica Divide cada trabajo en paginas Verifica si existen suficientes marcos de pagina</p> <ul style="list-style-type: none">• <u>VENTAJAS</u> <p>La ram trabaja mejor Ejecuta todo lo que pueda No hay fragmentación interna</p> <ul style="list-style-type: none">• <u>DESVENTAJAS</u> <p>Agranda el tamaño y la complejidad del software Requiere almacenar el trabajo en la memoria durante la ejecución</p> <ul style="list-style-type: none">• <u>Requiere 3 Tablas</u> <p>Tabla de trabajo Tabla de mapa de paginas Tabla de mapa de la memoria ver si está ocupado y que espacio tiene</p>	<p>Solo lo que se procesa se coloca a la memoria No tiene que tener todo el trabajo a la memoria Se siguen dividiendo en páginas del mismo tamaño Las paginas se llevan a la memoria según sea necesario</p> <ul style="list-style-type: none">• <u>VENTAJAS</u> <p>Las paginas se cargan a medida que se solicita cada una Valoro la memoria virtual Los trabajos se ejecutan con menos memoria ram</p> <ul style="list-style-type: none">• <u>Utiliza las mismas tres tablas para llevar control</u> <p>Tabla de trabajo Tabla de mapa de memoria <u>Tabla de mapa de paginas</u> Numero de página, dirección de macro de la memoria, determina si la página solicitada ya está en memoria, determina si se modifica el contenido de la página, determina si a la página se ha hecho referencia reciente.</p> <ul style="list-style-type: none">• MANEJADOR DE FALLO DE PAGINA Este determina copiar desde el almacenamiento secundario de inmediato la página solicitada a la memoria si hay marcos de páginas vacías• TRASHING Existe cuando hay un intercambio ineficiente de páginas entre el almacenamiento secundario y la memoria• POLITICA DE REEMPLAZO DE PAGINAS• FIFO Retira las paginas que han permanecido el mayor tiempo en la memoria• LRU(menos usada recientemente) Si tienen menos actividad las cambia	<p>Módulos: agrupaciones lógicas de código. Cada trabajo se divide en varios segmentos de diferentes tamaños Se diseñó para disminuir los fallos de paginas La memoria ya no está dividida en marcos de pagina Todo es dinámico</p> <ul style="list-style-type: none">• UTILIZA TABLA DE SEGMENTOS (SMT) <p>Numero de segmentos Longitudes Derecho de acceso, es decir cuando se carga en memoria Ubicación en la memoria</p> <ul style="list-style-type: none">• UTILIZA LAS TRES TABLAS <p>TABLA DE TRABAJO Asigna un número a las tablas TABLA DE MAPA DE SEGENTOS Enumera detalles sobre cada segmento una para cada trabajo</p> <ul style="list-style-type: none">• TABLA DE MAPA DE LA MEMORIA Supervisa la asignación de la memoria principal <p>El administrador de memoria para tener acceso a una ubicación de memoria paginada o segmentada la dirección está compuesta por dos valores <u>Número de páginas o segmentos</u> dirección Paginas tienen tamaño fijo Segmentos tienen tamaño variable</p>	<p>Asignación de la memoria basado en el concepto de dividir un trabajo de un usuario en pequeños módulos Es una combinación de segmentación y paginación por demanda Ofrece los beneficios lógicos de la segmentación y los físicos de la paginación No mantiene cada segmento como una sola unidad contigua Subdivide en páginas del mismo tamaño</p> <ul style="list-style-type: none">• TABLAS <p>Tabla de trabajo enumera los trabajos Tabla de mapa de segmentos enumera detalles sobre cada segmento Tabla de mapa de páginas enumera detalles sobre cada pagina Tabla de mapa de la memoria supervisa la asignación marcos de página en la memoria principal una para todo el sistema</p>