

Tipos de archivos:

- Se le exige a la info distinguir inicio y fin

→ ex: de texto.

- Archivos estructurados

→ registros

→ campos

Con long fija o variable

→ + fácil ver dónde arranca y termina cada cosa.

→ OTRA TENGO LO QUE NECESITO, + fácil saber dónde

arranca y termina cada cosa.

Campo: Unidad + Culca de un archivo.

- Identificadores de campo

→ Longitud predefinida (fija): desperdicio de espacio si sabes, problema si de largo como y falso.

→ Separador de longitud: Añade por campo rengs inicial de long. (doble por comodidad)

→ Del inicio al final de cada campo: Car. especiales como separador (problemas + campos char a char)

- Identificadores de reg

→ Long. predefinida (cont. de bytes o campos fijos)

→ Long variable

→ Separador de long.

→ Separadores que guardan por de 1er byte de cada registro.

→ Delimitador: Hay q' leer char a char.

Clave → vincula a uno o + campos

Accept a cada registro específico.

Debe permitir generar orden x el criterio de la clave.

primaria → identifica un elemento particular → Dni + Tipo de documento.

Secundaria → Longitud de elementos de = valor → Nombre + apellido.

Forma canónica: forma estándar (ej: solo mayúsc, sin espacios)

Al intro de un nuevo reg: 1. se forma clave canónica para él

2. Se busca la clave en el arch si ya existe y si no se puede ingresar.

Performance

Casos recurrentes → Mejor caso es leer 1 reg, peor leer n.

→ Promedio:  $O(\frac{n}{2})$  campos evaluados

→ Orden  $n \log(n)$  depende de cant de registros (línea)

Si lee de a bloques en lugar de x reg: mejor acceso a disco (memoria)

= Comparaciones

Acceso directo → Acceso al reg. de un

→ Una sola lectura  $O(1)$

→ Hay q' saber dónde arranca el reg q' necesito

Pro relativo de reg → Sabida por relativa respecto al principio del archivo

→ Solo funciona reg. de longitud fija

→ Ej: reg 10 y cada reg 100 bytes, voy a byte 1000.

Acceso directo entre bloques si hay pocos reg. eliminados

si tengo q' acceder a muchos hago muchas cuentas y movo

### Formas de acceso

- serie: Cada reg se accede después de procesar el anterior, acceso simple
- secuencial: Orden de alguna clave
- aleatorio: se accede de un

Car. de cambios

- permuta: pocos cambios
  - se puede actualizar en procesamiento posterior
  - No permite estructuras adicionales
- volátil: muchas operaciones
  - Organizadas para agilizar cambio
  - Necesita estructuras adicionales para agilizar

### Archivos - operaciones

Baja lógica: Marca de borrado, programa lo ignora pero no lo veo → espacio ocupado al pto.

Baja física: Borrar borrar (efectivamente)

Con long. fija, agrega y dato fíjalo. } puedo agregar adelante, atrás o en medio si hubo baja física

Con long variable } puedo querer modificar un reg haciendo q' este + grande que otro

- solución: Agregar datos al final del archivo y vincularlo al otro (Problema + complejo)
- Recuperar reg al final (queda espacio vacío en el medio)

Baja lógica → Hay q' reconocerlo, una vez eliminado

- Fácil anular elim.
- Programas deben tener cierta lógica para ignorar lo eliminado.

Baja física → Pero el espacio - tengo siempre un arch. al tan q' necesito

- Forma + simple es copiar todo a un nuevo archivo pero sin lo borrado
- También puedo compactar (Nuevo Todo)
- Lo hago cara x tiempo / lo hago cuando necesito espacio.

### Aproximación del espacio

- En long. fija es el
  - en long variable hay q' ver q' es este
- para ver dónde meter nuevo reg.
- Búsqueda secuencial: una marca de borrado.
    - Búsqueda por espacio borrado, sino hay meter al final
    - Lento

Mejor saber de inmediato los lugares libres

→ Si tengo long fija, con se reg q' me disminuya.

→ Con variable, tengo pos. directamente

## Rel. Permisi. de espacio en largo fijo (reg. long fijo)

→ Línea etiquetada de reg. disponibles

→ Al insertar nuevo reg. cualquier disponible es bueno

→ Línea no necesita orden particular por que luego sirve tot

## Rel. Con longitud variable

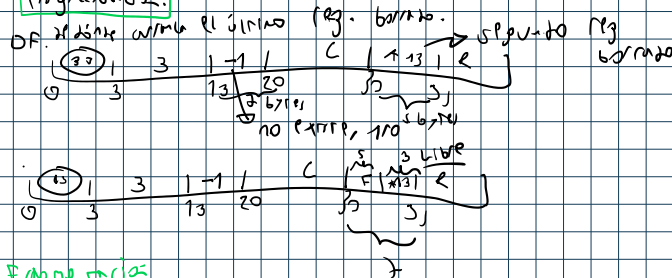
→ Marca de borrado

→ No me sirve cualquier hueco, tiene q' ser >

→ Se usa campo blanco q' indica estado. Conviene q' tenga tamaño.

→ No conviene hacer una fila para guardar pg no me sirve cualquier

→ Fragmentación → eficiente



## Fragmentación

→ Interna: desperdicio espacio en un reg.

→ Generalmente prima en long fija

→ Long variable evita esto

→ el espacio disponible no durante  $\text{durant}[10]$ :  $\frac{0.1 \approx 3}{10}$  @ bte a) p/b

→ Externa: Desperdicio espacio entre registros

• Fragmentación externa pasa si hacemos baja lógica en reg de long variable

No tienen sentido en longitud fija

Estrategias de aprovechamiento de espacio en reg de long variable

→ mejor ajuste: busca el espacio cuyo tamaño se acerque más al de lo que quiero insertar. Exige búsqueda. Genera fragmentación interna.

→ primer ajuste: primero que que entra (donde entre). Menos búsqueda. Asigna el espacio completo.

Fragmentación interna, me queda espacio reservado al pedo

→ peor ajuste: elige la entrada más grande; se le asigna solo el espacio necesario y el resto queda libre

para otro reg. Fragmentación externa. Tiene que recorrer todo el caso buscando el más grande

En mejor y primer no siempre recorren toda la lista; en peor si.

Bajas Fijas → Bueno copiar todo el arch sacando lo borrado

→ Bueno poner el último dato en donde está lo q' quiero borrar (sirve solo sino es un ordenado)

Bajas lógicas → Recorrer todo el principio hasta el fin reg borrando y meter ahí el nuevo. → Reorganización de espacio

→ Rel. permisi. de espacio → cada tanto borro físicamente todo.

Línea interna / pista → orden del archivo

→ Localiza posiciones disponibles en el archivo.

Reg. en Cabecera → en el primer reg. del arch tengo apuntado al fin del borrado

Cuando en Cabecera por de ser borrado y en pos de ser borrado lo q' habla en cabecera

→ Se guarda -5 para distinguirlo de un valor válido

