Ejercicios resueltos de Sistemas de Ficheros

Sistemas Operativos

Grupo C – Grados Ing. Computadores, Informática y Software

Departamento de Arquitectura de Computadores

Universidad de Málaga

v.20220602

 Calcula la tasa de transferencia o ancho de banda máximo en MB/s de un disco duro que gira a 7200 RPM y tiene 16 sectores de 8 KB en cada pista y 15 pistas

El ancho de banda máximo se consigue leyendo sectores contiguos de la misma pista (no hay que mover la cabeza \rightarrow $t_{seek} = 0$)

$$16\frac{sector}{pista}*8\frac{RB}{sector}*7200\frac{pistas}{min}*\frac{1min}{60 s}*\frac{1MB}{1024 KB}$$

Transfer = 15 MB/s

- Cierto sistema operativo organiza un sistema de ficheros sobre un disco duro de 1.5GB de capacidad total, empleando un sistema FAT16 (FAT de 16 bits)
 - Calcula el menor tamaño posible de cada unidad de asignación (cluster) (Suponer el tamaño de la FAT despreciable con respecto a la capacidad del disco)

Con 16 bits puedo direccionar 2^{16} clusters. Con un HDD de 1.5GB = 2^{30} + 2^{29} B, tendré clusters de 2^{30} B + 2^{29} B / 2^{16} = 2^{14} B + 2^{13} B = 16 KB + 8 KB = 24 KB

Considerando que en el disco se guarda la FAT y una réplica exacta de la misma por si ocurriera algún error ¿cuánto espacio queda libre para almacenar datos? #Entradas FAT

Tamaño 2 FATs = 256KB → 1572864KB – 256 KB = 1572608KB

Capacidad HDD en KB

 Evalúa el impacto de la fragmentación interna para un directorio que contiene 100 ficheros de 1KB cada uno

100 ficheros de 1KB con un *cluster* de 24KB, hacen que se desperdicien 23KB por fichero.

Fragmentación interna = 23KB *100 = 2300KB

- Cierto sistema operativo organiza un sistema de ficheros sobre un disco duro de 2GB, de capacidad total, empleando un sistema FAT32
 - Calcular el número de *clusters* sabiendo que su tamaño es de 64KB

```
Capacidad HDD = 2GB = 2^{21} KB

2^{21} KB / 2^{6} KB = 2^{15} clusters = 32 Kclusters
```

Calcular el tamaño de la FAT (1 sola copia)

La FAT tendrá tantas entradas como *clusters* hay en el disco, y multiplicando por el tamaño de la entrada (punteros de 32 bits, o 4B, ya que es una FAT32):

Tamaño FAT = 32Kentradas * 4B/entrada = 128KB = 1Mbit

¿Cuántos archivos, a lo sumo, podemos tener en ese espacio libre para almacenar datos?

Si hay 32 Kclusters = 32768 clusters, podremos tener como máximo 1 archivo por cluster. Quitando 2 clusters para la FAT, nos quedan 32766 archivos

 ¿Qué directorio sufriría un mayor impacto de la fragmentación interna: uno que contiene 50 ficheros de 1KB cada uno, u otro que contiene 100 ficheros de 2KB?

Ficheros de 1KB tienen 63KB de fragmentación interna.

Frag. Interna (Caso 1) = 63KB * 50 = 3150 KB

Ficheros de 2KB tienen 62KB de fragmentación interna.

Frag. Interna (Caso 2) = 62KB * 100 = 6200 KB

El segundo caso sufriría mayor impacto

- Un Sistema Operativo UNIX utiliza clusters de 2 Kbytes y punteros de 32 bits para direccionarlos, gestionando el espacio de almacenamiento para cada archivo en disco mediante el típico i-nodo que registra 10 punteros directos, un puntero indirecto simple, un puntero indirecto doble y otro triple. Responder a las siguientes cuestiones:
 - ¿Cuántos punteros de clusters caben en un cluster de disco?

2KB / 4B =
$$2^{11}$$
 / 2^2 = 2^9 = 512 punteros (o índices/entradas)
Tamaño *cluster*

Tamaño puntero

¿Cuál es el máximo tamaño de fichero soportado?

```
De punteros directos: 10 * 2KB = 20KB

De punt. ind. simple: 512 * 2KB = 2^9 * 2^{11} = 1MB

De punt. ind. doble: 512 * 512 * 2KB = 2^9 * 2^9 * 2^{11} = 512MB

De punt. ind. triple: 512 * 512 * 512 * 2KB = 2^9 * 2^9 * 2^9 * 2^{11} = 2^{38} = 256GB
```

¿Cuántos punteros indirectos deben habilitarse para albergar un fichero de 20 Mbytes?

Hasta el puntero indirecto doble

- Considérese la organización de un archivo tipo UNIX representado por su i-node. Se asumirá que:
 - Cada i-node contiene 12 punteros directos a bloque, uno indirecto simple, otro doble y otro triple
 - El tamaño de bloque es igual al tamaño de sector que es 8KB
 - Cada puntero es de 32 bits, de los cuales se usan 8 bits para identificar la partición y 24 para identificar el bloque
- Se pide contestar las siguientes cuestiones:
 - ¿Cuál es el tamaño máximo de fichero soportado por este sistema de ficheros?
 Número de punteros en cluster = 8KB / 4B

De punt. dir.: 12 * 8KB = 96KB

De punt. ind. simp.: $2048 * 8KB = 2^{11} * 2^{13} = 2^{24} = 16MB$

De punt. ind. dob.: $2^{11} * 2^{11} * 2^{13} = 2^{35} = 32GB$

De punt. ind. tri.: $2^{11} * 2^{11} * 2^{11} * 2^{13} = 2^{46} = 64$ TB

¿Cuál es el tamaño máximo de partición soportado?

Como sólo 24 bits de los punteros identifican bloque (o *cluster*), cada partición sólo puede tener 2^{24} clusters $\rightarrow 2^{24}$ cluster * 8KB/cluster = 2^{24} cluster * 2^{13} /cluster = 2^{37} = 128GB

Si se quisiera acceder al byte 13400100 del fichero, ¿cuántos accesos al disco se requerirían, suponiendo que el i-nodo no está en memoria?

El byte 13400100 está en el bloque (*cluster*) del fichero número [13400100B/8KB] =[1635,754394531] = 1635

Como cada bloque de índices tiene 2048 índices, nos basta con acceder al bloque apuntado por el puntero indirecto simple y luego acceder al bloque de datos: 2 accesos + el acceso previo al i-nodo = 3 accesos