

Sistemas operativos

Examen Diciembre 2020: Ejercicio 3

Seleccione un único enunciado y responda todas las preguntas.

Enunciado A)

Sea un sistema de archivos FAT que cuenta con la siguiente organización en el disco:

Contenido	Sector de arranque	Comienzo de la FAT	Comienzo del sector de datos
Sector	0	1	33

El sector de arranque comienza en el sector 0, la FAT en el sector 1, y la región de datos en el sector 33. Este sistema cuenta con las siguientes estructuras de datos:

```
type sector = array [0..4095] of byte;
```

```
type entrada_dir = record
```

```
    usado : bit;                // entrada usada o no (1 bit)
    nom : array [0..19] of char; // nombre del elemento (20 bytes)
    ext : array [0..2] of char;  // extensión del elemento (3 bytes)
    tipo : {0=ARCHIVO, 1=DIRECTORIO}; // tipo de elemento (1 bit)
    inicio : int;                // dirección de comienzo (4 bytes)
    tam : int;                   // tamaño del archivo en bytes (4 bytes)
    reservado : array [0..5] bits; // espacio reservado por el sistema (6
```

```
bits)
```

```
end; // 32 bytes
```

```
type fat = array [0..32767] of int; // estructura de la FAT
```

```
var F : fat;
```

Notas generales:

- La variable F es global y siempre se encuentra cargada en memoria con el contenido de la FAT.
- Archivos y directorios son alojados en la región de datos usando la estructura de la FAT. El directorio raíz comienza en el primer sector de la región de datos.
- La FAT utiliza números físicos de sectores. El valor 0 indica un sector libre y el 1 indica el fin de un archivo o directorio.
- Toda operación debe dejar el sistema de archivos en un estado consistente. Pueden utilizar funciones auxiliares. La implementación debe ser eficiente.

Por otra parte se dispone de los siguientes procedimientos:

- Procedure **leerSect**(sec_num: int, Var buff: sector, Var ok: boolean); //Lee de disco el sector sec_num, pasado como parámetro, y retorna el contenido leído en el parámetro de salida buff. En el parámetro ok se retorna el éxito de la ejecución de la operación.
- Procedure **parteCamino**(camino: array of char, var base: array of char, var resto: array of char); //Retorna la primera parte de la ruta en el parámetro base, y las restantes partes en resto. Por ejemplo: parteCamino('Users\sistoper\la.txt', 'Users', 'sistoper\la.txt'); parteCamino('a.txt', 'a.txt', "");
- Procedure **parteNombre**(nomext: array of char, var nom: array of char, var ext: array of char); //Recibe un nombre completo de archivo o directorio, y retorna su nombre en nom por un lado y su extensión en ext por otro. Por ejemplo: parteNombre('a.txt', 'a', 'txt'); parteNombre('sistoper', 'sistoper', "");

Enunciado B)

Sea un sistema de archivos FAT que cuenta con la siguiente organización en el disco:

Contenido	Sector de arranque	Comienzo de la FAT	Comienzo del sector de datos
Sector	0	1	35

El sector de arranque comienza en el sector 0, la FAT en el sector 1, y la región de datos en el sector 35. Este sistema cuenta con las siguientes estructuras de datos:

type sector = array [0..32767] of byte;

type entrada_dir = record

usado : bit;	// entrada usada o no (1 bit)
nom : array [0..19] of char;	// nombre del elemento (20 bytes)
ext : array [0..2] of char;	// extensión del elemento (3 bytes)
tipo : {0=ARCHIVO, 1=DIRECTORIO};	// tipo de elemento (1 bit)
inicio : int;	// dirección de comienzo (4 bytes)
tam : int;	// tamaño del archivo en bytes (4 bytes)
reservado : array [0..5] bits;	// espacio reservado por el sistema (6

bits)

end; // 32 bytes

type fat = array [0..65535] of int; // estructura de la FAT

var F : fat;

Notas generales:

- La variable F es global y siempre se encuentra cargada en memoria con el contenido de la FAT.
- Archivos y directorios son alojados en la región de datos usando la estructura de la FAT. El directorio raíz comienza en el primer sector de la región de datos.
- La FAT utiliza números físicos de sectores. El valor 0 indica un sector libre y el 1 indica el fin de un archivo o directorio.
- Toda operación debe dejar el sistema de archivos en un estado consistente. Pueden utilizar funciones auxiliares. La implementación debe ser eficiente.

Por otra parte se dispone de los siguientes procedimientos:

- Procedure **leerSect**(sec_num: int, Var buff: sector, Var ok: boolean); //Lee de disco el sector sec_num, pasado como parámetro, y retorna el contenido leído en el parámetro de salida buff. En el parámetro ok se retorna el éxito de la ejecución de la operación.
- Procedure **parteCamino**(camino: array of char, var base: array of char, var resto: array of char); //Retorna la primera parte de la ruta en el parámetro base, y las restantes partes en resto. Por ejemplo: parteCamino('Users\sistoper\la.txt', 'Users', 'sistoper\la.txt'); parteCamino('a.txt', 'a.txt', "");
- Procedure **parteNombre**(nomext: array of char, var nom: array of char, var ext: array of char); //Recibe un nombre completo de archivo o directorio, y retorna su nombre en nom por un lado y su extensión en ext por otro. Por ejemplo: parteNombre('a.txt', 'a', 'txt'); parteNombre('sistoper', 'sistoper', "");

Enunciado C)

Sea un sistema de archivos FAT que cuenta con la siguiente organización en el disco:

Contenido	Sector de arranque	Comienzo de la FAT	Comienzo del sector de datos
Sector	0	1	43

El sector de arranque comienza en el sector 0, la FAT en el sector 1, y la región de datos en el sector 43. Este sistema cuenta con las siguientes estructuras de datos:

type sector = array [0..2047] of byte;

type entrada_dir = record

usado : bit;	// entrada usada o no (1 bit)
nom : array [0..19] of char;	// nombre del elemento (20 bytes)
ext : array [0..2] of char;	// extensión del elemento (3 bytes)
tipo : {0=ARCHIVO, 1=DIRECTORIO};	// tipo de elemento (1 bit)
inicio : int;	// dirección de comienzo (4 bytes)
tam : int;	// tamaño del archivo en bytes (4 bytes)
reservado : array [0..5] bits;	// espacio reservado por el sistema (6

bits)

end; // 32 bytes

type fat = array [0..32767] of int; // estructura de la FAT

var F : fat;

Notas generales:

- La variable F es global y siempre se encuentra cargada en memoria con el contenido de la FAT.
- Archivos y directorios son alojados en la región de datos usando la estructura de la FAT. El directorio raíz comienza en el primer sector de la región de datos.
- La FAT utiliza números físicos de sectores. El valor 0 indica un sector libre y el 1 indica el fin de un archivo o directorio.
- Toda operación debe dejar el sistema de archivos en un estado consistente. Pueden utilizar funciones auxiliares. La implementación debe ser eficiente.

Por otra parte se dispone de los siguientes procedimientos:

- Procedure **leerSect**(sec_num: int, Var buff: sector, Var ok: boolean); //Lee de disco el sector sec_num, pasado como parámetro, y retorna el contenido leído en el parámetro de salida buff. En el parámetro ok se retorna el éxito de la ejecución de la operación.
- Procedure **parteCamino**(camino: array of char, var base: array of char, var resto: array of char); //Retorna la primera parte de la ruta en el parámetro base, y las restantes partes en resto. Por ejemplo: parteCamino('Users\sistoper\la.txt', 'Users', 'sistoper\la.txt'); parteCamino('a.txt', 'a.txt', "");
- Procedure **parteNombre**(nomext: array of char, var nom: array of char, var ext: array of char); //Recibe un nombre completo de archivo o directorio, y retorna su nombre en nom por un lado y su extensión en ext por otro. Por ejemplo: parteNombre('a.txt', 'a', 'txt'); parteNombre('sistoper', 'sistoper', "");

Preguntas:

1) ¿Cuántas entradas de directorio hay por sector?

2) Implemente la función `buscar_arch` que busca un archivo en el sistema de archivos. El cabezal de la función debe ser el siguiente:

Procedure **buscar_arch**(cam_arch: array of char, Var sector: int, Var indice: int, Var ok: bool);

El argumento `cam_arch` es la ruta completa al archivo. En los argumentos `sector` e `índice` debe indicarse el número de sector y el índice dentro del mismo donde encuentra la entrada de directorio (`entrada_dir`) del archivo, y en `ok` se debe retornar `true` si la operación fue ejecutada con éxito "y el archivo fue encontrado", o `false` en caso contrario.

Solución pregunta 1)

Enunciado A) Cada entrada de directorio ocupa 2^5 bytes y cada sector tiene tamaño 2^{12} bytes, por lo tanto hay 2^7 (128) entradas de directorio por sector.

Enunciado B) Cada entrada de directorio ocupa 2^5 bytes y cada sector tiene tamaño 2^{15} bytes, por lo tanto hay 2^{10} (1024) entradas de directorio por sector.

Enunciado C) Cada entrada de directorio ocupa 2^5 bytes y cada sector tiene tamaño 2^{11} bytes, por lo tanto hay 2^6 (64) entradas de directorio por sector.

Solución pregunta 2)**Enunciado A)**

Procedure `buscar_arch`(cam_arch: array of char, Var sector: int, Var indice: int, Var ok: bool)

```
{
    var buff: array [0..4095] of byte;
    var dir_entries: array [0..127] of entrada_dir;
    var tipo: int;
    var nomext: array of char;
    var nombre: array of char;
    var ext: array of char;
    var i: int;

    ok = true;
    sector = 33;
    indice = -1;

    while (ok)
    {
        parteCamino(cam_arch, nomext, cam_arch);
        if (cam_arch == '')
        {
            tipo = 0;
        }
        else
```

```
{
    tipo = 1;
}
while (indice == -1 && sector != 1)
{
    leerSect(sector, buff, ok);
    if (!ok)
    {
        return;
    }
    dir_entries = (array [0..127] of entrada_dir)buff;
    parteNombre(nomext, nombre, ext);
    for(i=0; i < 128 && indice == -1; i++)
    {
        if (dir_entries[i].usado &&
dir_entries[i].tipo == tipo && dir_entries[i].nombre == nombre &&
dir_entries[i].ext == ext)
        {
            indice = i;
        }
    }
    if (indice == -1)
    {
        sector = F[sector];
    }
}
if (indice == -1)
{
    ok = false;
}
else
{
    if (tipo == 0)
    {
        return;
    }
    else
    {
        sector = dir_entries[indice].inicio;
        indice = -1;
    }
}
}
```