

Problèmes sur les disques

On a un Disque Western Digital Caviar AC2850 avec les spécifications suivantes:

Capacité = 850 MO
Temps de recherche minimal = 1msec
Temps de recherche moyen = 10 msec
Temps de recherche maximal = 22 msec

Vitesse essieu = 4500 rpm
Délai de rotation moyen = 6.6 msec
Taux de transfert maximal = 13.3 msec/piste ou 2419 octets/msec

Octets par secteur = 512
Pistes par cylindre = 16
Secteurs par pistes = 63
Cylindres = 1654

- 1) Supposons qu'on veut stocker un fichier contenant 60,000 enregistrements de taille fixe (80 octets chacun) avec la restriction que les enregistrements ne peuvent pas être distribués entre plusieurs secteurs. Combien de cylindres sont nécessaires pour contenir le fichier ?

Réponse :

- a. Chaque secteur peut contenir $\lfloor 512/80 \rfloor = 6$ enregistrements
- b. Le fichier a besoin de $60,000/6 = 10,000$ secteurs
- c. Un cylindre peut contenir $63 \times 16 = 1008$ secteurs
- d. Le nombre approximatif de cylindres nécessaires est donc $10,000/1008 = 9.93$ cylindres

- 2) Calculer la fragmentation interne causée par le fait qu'on ne peut pas distribuer l'enregistrement entre plusieurs secteurs ?

Réponse

- a. Chaque secteur contient $512 - 6 \times 80 = 32$ octets non utilisables
- b. Comme le fichier a besoin de 10,000 secteurs, $32 \times 10,000 = 320,000$ octets sont donc perdus à cause de la fragmentation interne

- 3) Supposons que le fichier est lu séquentiellement secteur par secteur. Combien de temps on a-t'il besoin pour lire les 60,000 enregistrements dans le pire des cas ?

Réponse :

- a. Pendant une lecture séquentielle, une piste est lue au plus dans, Temps de recherche maximal + délai de rotation maximal + taux de transfert maximal = $22 \text{ msec} + (6.6 \text{ msec} \times 2)$ (le disque doit faire une rotation complète dans le pire des cas) + $13.3 \text{ msec} = 48.5 \text{ msec}$
- b. Puisque Chaque cylindre contient 16 pistes, le fichier maintient $9.93 \text{ cylindres} \times 16 \text{ pistes/cylindre} = 158.88 \text{ pistes} \approx 159 \text{ pistes}$
- c. Dans le pire des cas la lecture séquentielle du fichier va prendre $159 \times 48.5 \text{ msec} = 7711.5 \text{ msec} = 7.72 \text{ secondes}$

- 4) Supposons que l'accès au secteur est aléatoire et non séquentielle. Quel est le temps nécessaire pour lire tout le fichier, dans le pire des cas ?

Réponse :

- a. Si l'accès est aléatoire, chaque secteur est lu pendant Temps de recherche maximal + Délai de rotation maximal + Taux de transfert maximal/secteur = $22 \text{ msec} + (6.6 \text{ msec} \times 2) + 512/2419 \text{ msec} = 35.42 \text{ msec}$

Noter que le taux maximum de transfert par secteur est calculé comme suit :

$2419 \text{ octets} \rightarrow 1 \text{ msec}$

$512 \text{ octets (1 secteur)} \rightarrow 1 \times 512/2419 \text{ msec}$

- b. Dans le pire des cas et comme le fichier a besoin de 10,000 secteurs, le fichier va être lu pendant $10,000 \times 35.42 = 345,200 \text{ msec} = 354.2 \text{ sec} \approx 6 \text{ minutes}$

Noter la grande différence entre l'accès séquentiel et aléatoire.

Problèmes avec les bandes magnétiques

On a une bande magnétique à 9-pistes avec les caractéristiques suivantes :

- densité : 1600 bits par pouce (bpp) par piste
- vitesse : 150 pouces par seconde (pps)
- l'espace inter-bloc : 0.5 pouce

- 1) Supposons qu'on veut stocker un fichier d'enregistrements de taille fixe (80 octets/enregistrement ; le même fichier qu'avant). Si un facteur de bloc de 25 est utilisé, combien de bandes on a-t'il besoin ?

Réponse :

- a. La taille physique d'un bloc de données est
 $b = (25 * 80) / 1600 = 2000/1600 = 1.25$ pouces
- b. Le nombre de blocs de données requis pour sauvegarder le fichier est
 $n = 60,000/25 = 2400$
- c. L'espace inter-bloc est 0.5 pouce
- d. L'espace requis pour sauvegarder le fichier est
 $s = n * (b + g) = 2400 * (1.25 + 0.5) =$
 4200 pouces = $4200/12$ pieds = 350 pieds

- 2) Quelle est la densité effective d'enregistrement ?

Réponse :

- a. Nombre d'octets par bloc / nombre de pouces requis pour stocker un bloc
 $= 25 * 80 / 1.75 = 1142.9$ octets/pouce

- 3) Quel est le taux effectif de transmission ?

Réponse :

- a. Taux effectif d'enregistrement * vitesse de la bande
 $= 1142.9 * 150 = 171,435$ octets/sec ≈ 171.44 Koctets/sec

C++

La Surcharge des Opérateurs

Définition : la surcharge des opérateurs est la possibilité syntactique que C++ offre pour redéfinir les actions d'un opérateur dans un contexte donné.

Pourquoi utilisons-nous la surcharge ?

Les opérateurs C++ ne s'appliquent pas généralement aux objets des classes : ils s'appliquent seulement aux types prédéfinis. Par exemple, l'opérateur d'égalité “=” n'accepte pas des chaînes de caractères comme des opérandes – cela signifie qu'au lieu d'écrire :

if (a == b) ... (a et b sont des chaînes de caractères)

on a besoin d'écrire des expressions plus compliquées comme

if (strcmp(a.string,b.string) == 0) ... or

if (compstr(a,b) == 0) ...

La surcharge permet à redéfinir l'opérateur “=” pour les chaînes de caractères et à écrire des expressions come “if (a == b)” (a et b sont des chaînes de caractères).

Exemple

Soit “rat” une classe des nombres rationels, c-à-d, fractions avec numérateur et dénominateur, tous les deux sont des entiers.

```
class rat
{
    int z; // numérateur
    int n; // dénominateur
public :
    rat(int zr=0, int nr=1) : z(zr), n(nr) {} // constructeur

    void show()
    {
        if ((long)z*n<0) // fraction négative
            cout << "-"; // afficher le signe -
        if (z*n == 0) // la fraction à la valeur 0
            cout << 0;
        else // autrement, afficher la fraction
            cout << (z>0 ? z :-z) << "/" << (n>0 ? n :-n);
    }
};
```



```
b = a2++; // appelle la version suffixe de l'opérateur ++
          // b reçoit la valeur de l'objet a2
          // avant d'être incrémentée, c-à-d, b
          // reçoit la valeur 3/5
```

Note : dans la version suffixe, le paramètre formel “int” est présent pour indiquer que “++” vient après l’objet est pas le contraire – c’est sa seule fonction.

Exemple

```
cout << “a\tb\n”;
b = ++a1;
a1.show();
cout << “\t”;
b.show();
cout << “\n”;
```

```
b = a2++;
a2.show();
cout << “\t”;
b.show();
```

résultat affiché :

a	b
8/5	8/5
8/5	3/5

Surcharge de l’opérateur “mettre dans” <<

Soit la classe “Person” définie dans person.h comme :

```
class Person
{
    public :
        // constructeurs et destructeurs
        Person();
        Person(char const *n, char const *a, char const *p);
        ~Person();

        // fonctions d’interface
        void setname(char const *n);
        void setaddress(char const *a);
        void setphone(char const *p);
        char const *getname(void) const;
        char const *getnaddress(void) const;
        char const *getphone(void) const;
```

```
private :  
    // champs de données  
    char *name;  
    char *address;  
    char *phone;  
};
```

Note : les fonctions `getname`, `getaddress` et `getphone` sont des fonctions membre constantes, c'est pourquoi le mot-clé **const** apparaît après la liste de paramètres - les fonctions membre constantes ne modifient pas les champs de données de l'objet, mais elles les inspectent seulement.

Si on veut appeler le code suivant ,

```
Person kr("Ken Ross", "unknown", "unknown");  
Cout << "Nom, adresse et numéro de téléphone de la personne kr : \n" << kr << "\n");
```

Donc on doit surcharger "`<<`" pour qu'il prend `kr` comme un argument.

L'opérateur "`<<`" et les deux opérandes (`ostream &` et `Person &`) interviennent dans l'instruction `cout << kr`. L'action proposée est définie par opérateur fonction opérateur `<<()` utilisant deux arguments:

```
// déclaration dans person.h  
ostream &operator<<(ostream &, Person const &);  
  
// définition dans un fichier source  
ostream &operator<<(ostream &stream, Person const &pers)  
{  
    return  
    (  
        stream << "Nom :           " << pers.getname()  
        << "Adresse :          " << pers.getaddress()  
        << "Téléphone:         " << pers.getphone()  
    );  
}
```