

DBアクセススピードの向上技法

情報システム化技術演習－3
(データベースシステム設計)

第2回

URL <http://homepage3.nifty.com/suetsuguf/>

Email fwhy6454@mb.infoweb.ne.jp

作成者 末次文雄 ©

復習：DB設計のポイント

DB構造図

- ① データ項目は重複して持たない
- ② 導出されるデータ項目は持たない
 - ・簡単な計算により容易に求まるもの
 - ・他のテーブルを検索すれば取り出せるもの
- ③ プログラム中にデータを持たない
 - ・プログラム変更よりはデータ変更のほうが容易

DB関連図

- ① 全てのテーブルを対象にすること
- ② 関連を見つけてテーブルを新設する
- ③ 関連の基数を求めること

目次

1. 応答時間の構成

2. 物理的なアクセススピード向上策

＜演習問題2. 1＞

3. 論理DB構造面からのアクセススピード向上策

＜演習問題2. 2＞

4. 実用的なアクセススピード向上策

＜演習問題2. 3＞

1. 応答時間の構成

1.1 ディスクの格納方法

① ハードディスクの構造

- ・DBアクセス時間の大半はディスクI/O時間

DISK-----ミリセカンド単位(ms、千分の1秒)

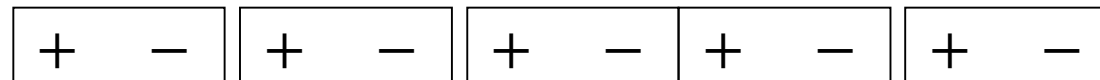
CPU-----ナノセカンド単位(ns、10億分の1秒)

- ・呼び名 磁気ディスク、ハードディスク

(DASD-----メインフレームでの用語)

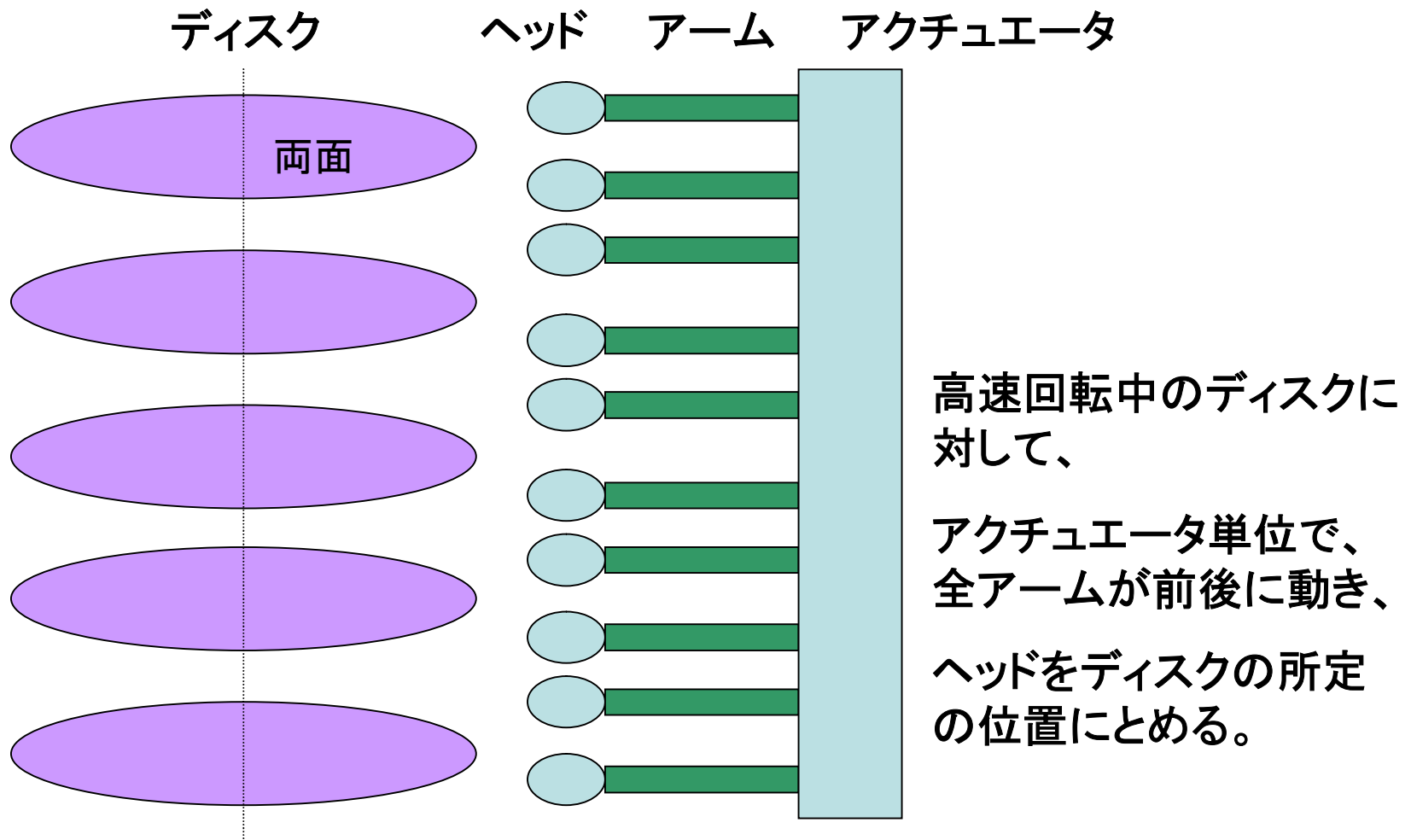
(HDD-----サーバー、パソコンでの用語)

- ・記録方式 水平磁気記録



① (続き)

・構造



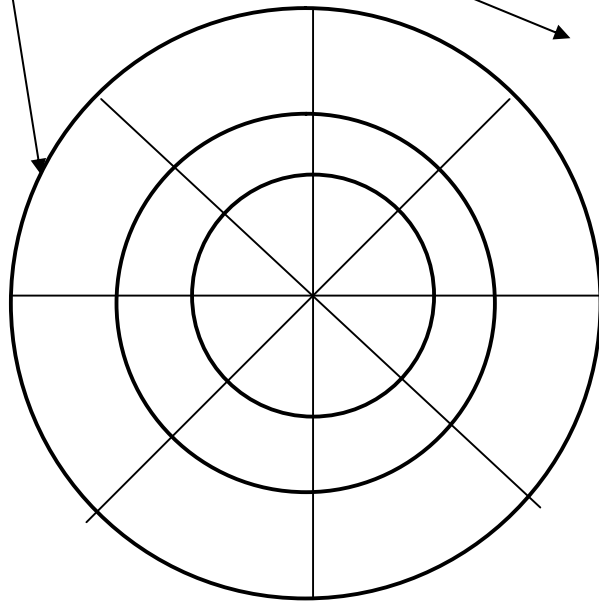
①

(続き)

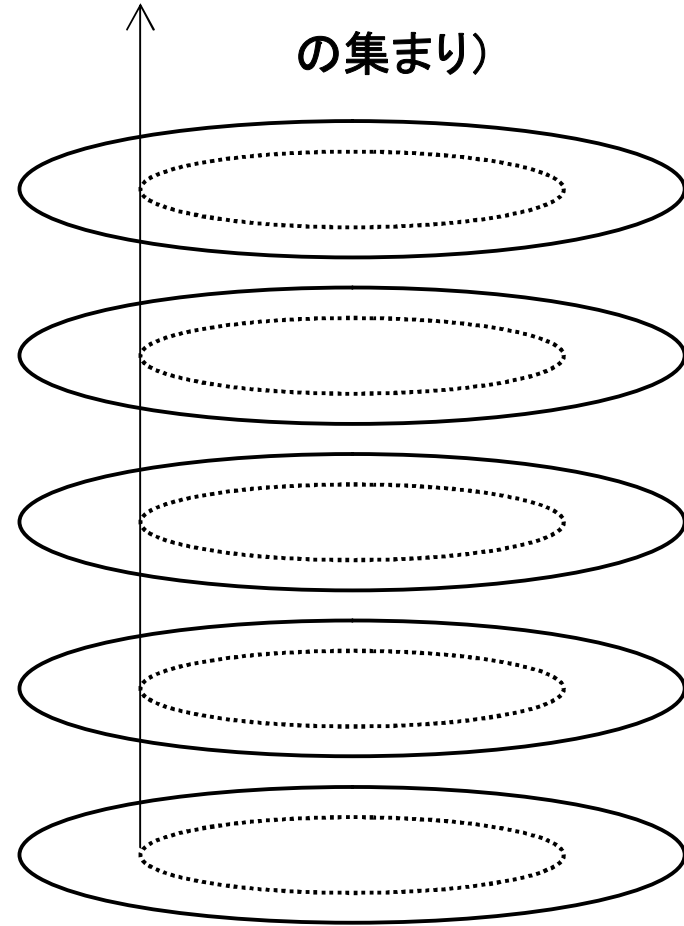
・ディスクの使い方

トラック

セクター



シリンダー(同一位置のトラック
の集まり)



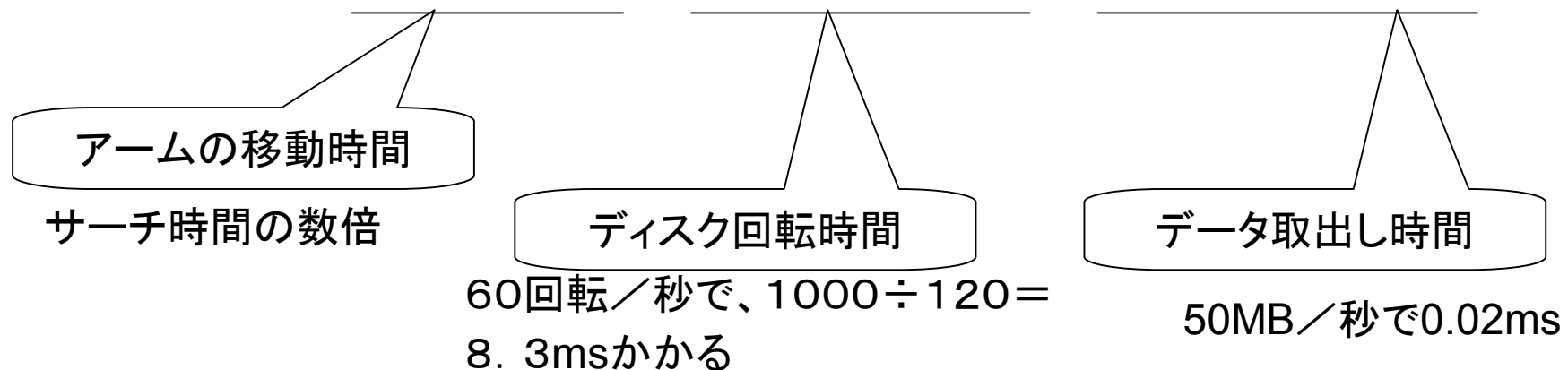
① (続き)

・ディスクのアドレス

アドレス＝ディスク装置番号＋サーフェス番号＋トラック番号
＋セクター番号＋セクター内の相対位置番号

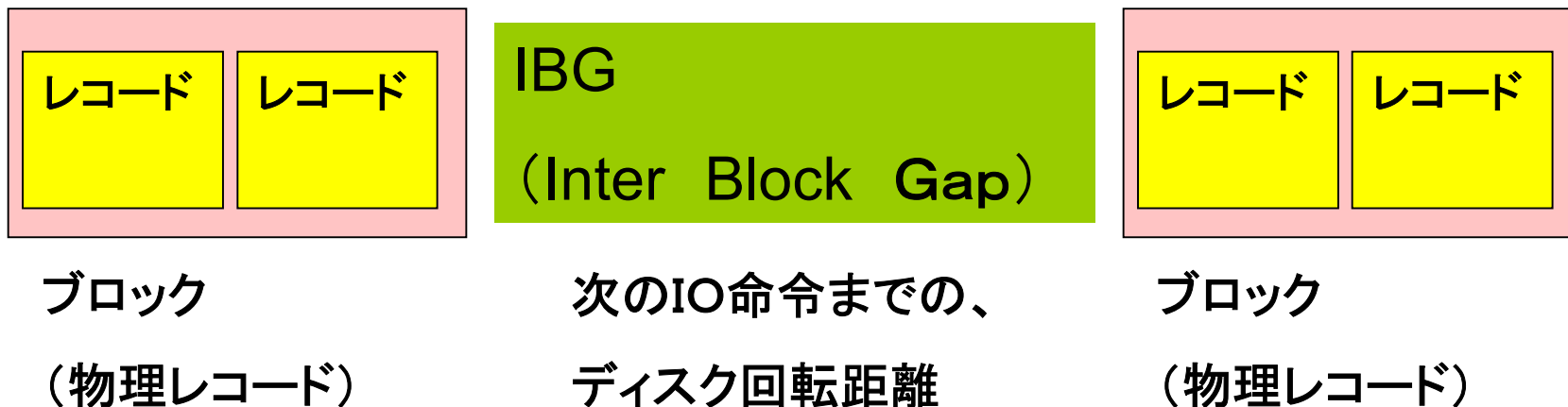
・ディスク検索時間

合計タイム＝シーク時間＋サーチ時間＋データ転送時間



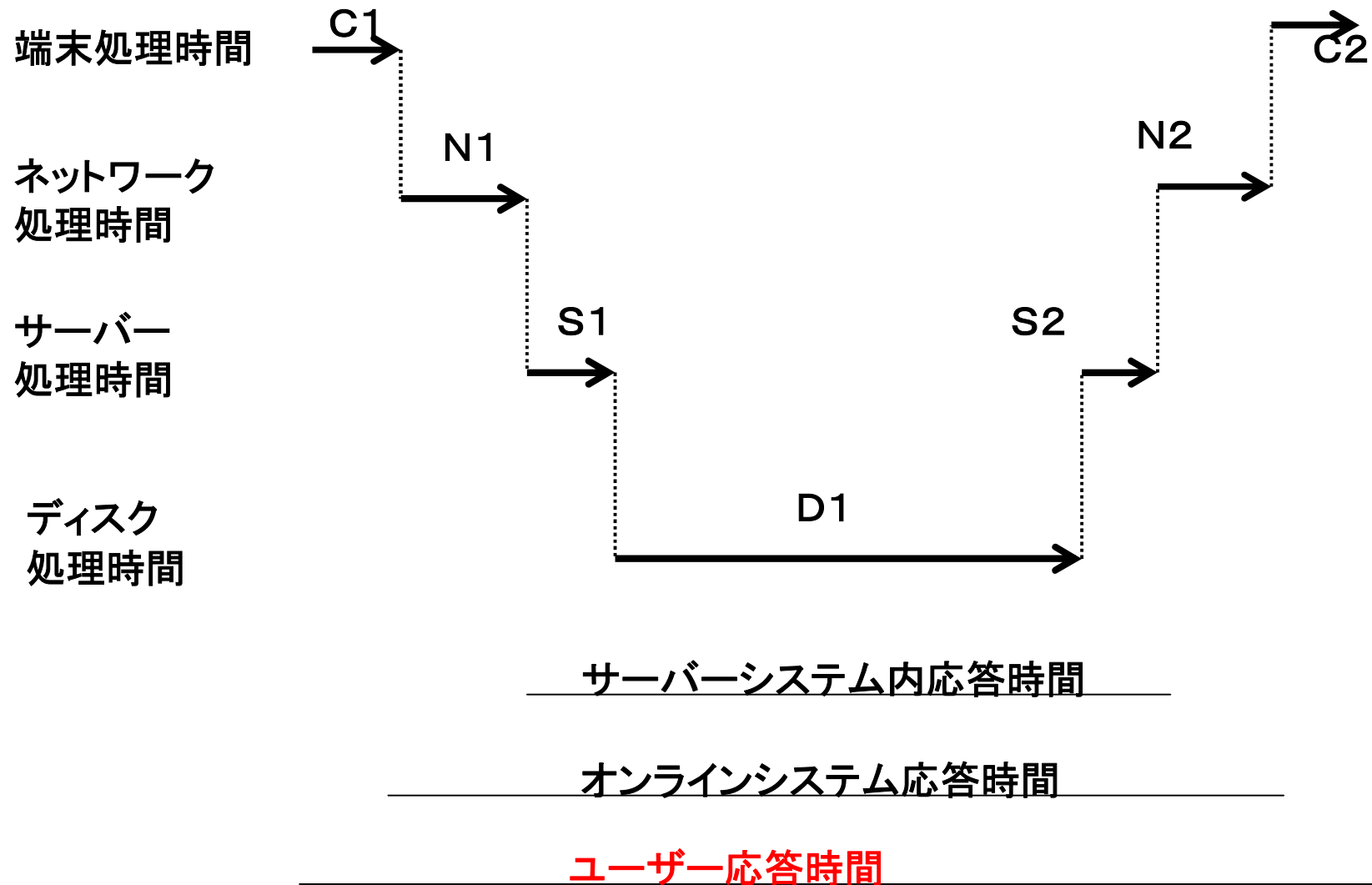
② ブロック、ギャップ

- ・ プログラムは、**レコード単位**で読み書きするが、
- ・ ディスク装置では、読み書きの速度を上げるために、**ブロックという単位**で読み書きを行う。
 - ーブロッキング・ファクター(ブロック化因数)
 - ー何件かのレコードを集めて一かたまりに。
- ・ 最大は、1トラックまたは1セクター
- ・ 通常は、2K、4Kの倍数。



1. 2 応答時間

例: オンライン処理の場合



2. 物理的なアクセススピード向上策

2. 1 ブロックサイズとバッファースize

2. 2 物理配置

2. 3 インデックスの設定

2. 4 オプティマイザー

2. 5 その他高速化技術

2. 1 ブロックサイズとバッファースイズ

①ブロックサイズ

- ー実際のディスクの読み書きの単位
- ーレコード長の倍数を取る
- ーページとも言う
- ー通常は、DISKトラックの半分が良い

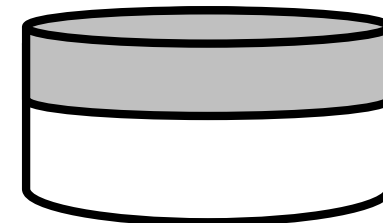
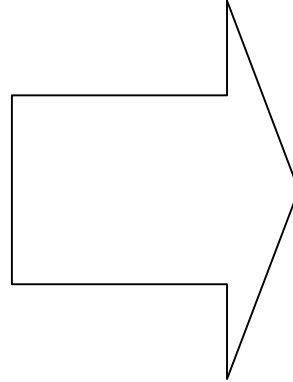
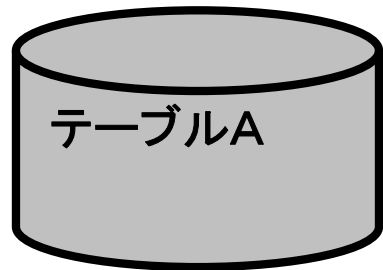
②バッファースイズ

- ーCPUとディスク間の緩衝メモリー
- ー通常は、ブロックの倍数
- ーDBMS独自でも保有している場合が多い
- ー大きいほど良い

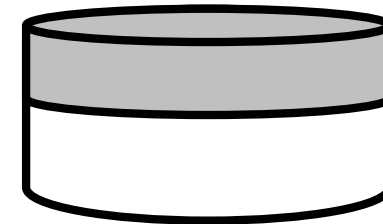
2. 2 物理配置

① ディスクへの分散配置

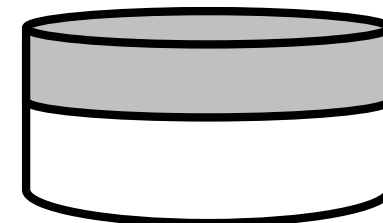
- ・大量DBでは、複数ディスクに分散させる。



テーブルA
(その1)



テーブルA
(その2)

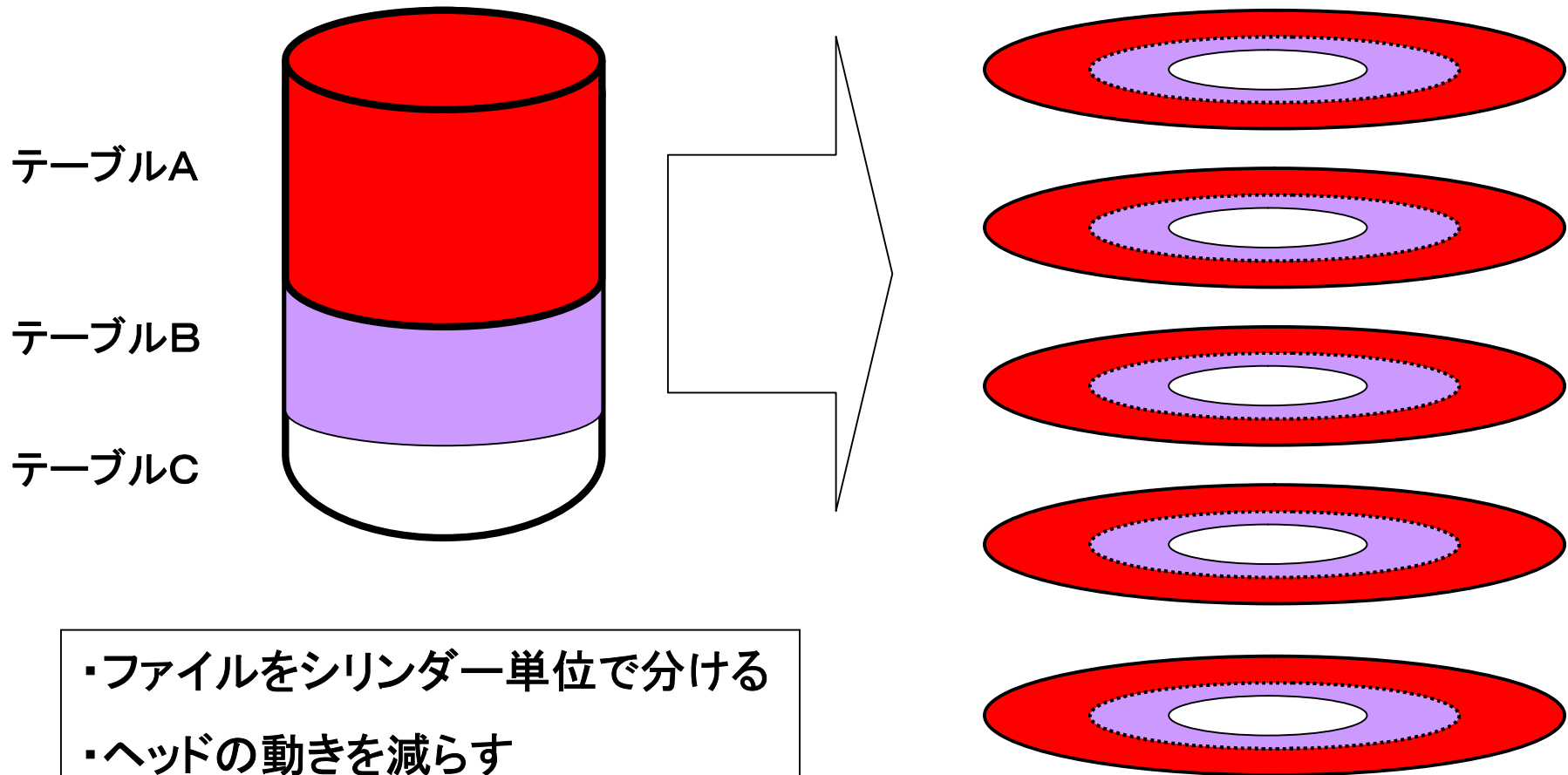


テーブルA
(その3)

- ・小分けにする
- ・キーの番号で配置を換える
- ・**同時アクセスに有利**

- ・データ部分、インデックス部分、ログも分割。

②シリンダー別に配置



・実際には、自動的にシリンダー単位にするDBMSが多い

2. 3 インデックスの設定

- そのテーブルにアクセスする場合、
 どのデータ項目を指定することが多いかで決める
- 複数データ項目の組合せが可能
 ー複数データ項目中、検索頻度が高い
- テーブル定義時に、同時に設定できる
 ーキーを最上位にすること
- **DB更新時のオーバーヘッド**が大きくなる。
 ーデータだけでなく、インデックスも同時に更新する
- データ量が少ないテーブルではインデックスは不要

①DBの定義

CREATE DATABASE DB名

ON (NAME=ファイル名,
FILENAME='ディレクトリーパス
¥ファイル名'

SIZE=〇〇MB,
MAXSIZE=〇〇MB,
FILEGROWTH=〇〇%)

注: 変更は、CREATEの代わりに、**ALTER**を使用。

物理的なDISKの配置、
スペースを定義するもの。

②テーブル(表)の定義

テーブルのデータ構造を
定義するもの。

CREATE TABLE テーブル名

(データ項目名 **データ型**(長さ) NULLまたは
NOT NULL
UNIQUE
DEFAULT'デフォルト値')

データ項目名

・

・

)

③ INDEXの作成方法

単独インデックス

- INDEXの定義(1項目のケース)

CREATE [UNIQUE] INDEX インデックス名

ON 学生名簿TBL(学籍番号)

複合インデックス

- INDEXの定義(複数項目のケース)

CREATE [UNIQUE] INDEX インデックス名

ON 表の名前(項目A,項目C)

[UNIQUE] の意味: 作成されるインデックスのキーは重複が無い。
作成元のテーブルでインデックスに使うデータの重複を
チェックして、ダブリはエラーにする。

Index作成事例

- 主キーの定義方法

```
CREATE TABLE 学生名簿TBL
(学籍番号 NUM(10)
PRIMARY KEY
```

- INDEX定義方法

```
CREATE INDEX 姓インデックス
ON 学生名簿TBL(姓)
```

姓インデックス

学生名簿TBL

学籍番号	所属学科	姓	名	年次

(補足)テーブルにおけるキーの種類

ー主キー(Primary Key)

行を一意に識別するもの、複数の列指定可

ー候補キー(Candidate Key)

行のキー候補(社員番号と社会保険キー等)

ー外部キー(External Key)

他の表の主キーになっているもの

ー連結キー(Concatinated Key)

複数の列からなる

(補足)テーブルの定義

- 一意なデータ項目の定義 (UNIQUE) ---列内で一意

```
CREATE TABLE 学生名簿TBL  
  (学籍番号 NUM(10) UNIQUE , .....)
```

- 主キーのテーブル定義 (1項目のケース)

```
CREATE TABLE 学生名簿TBL  
  (学籍番号 NUM(10) NOT NULL UNIQUE  
   PRIMARY KEY , .....)
```

- 主キーのテーブル定義 (複数項目のケース)

```
CREATE TABLE 表AAAAA  
  (項目A CHAR(05) NOT NULL ,  
   項目B CHAR(10) ,  
   項目C CHAR(15) NOT NULL ,  
   項目D CHAR(20) ,  
   UNIQUE (項目A,項目C),  
   PRIMARY KEY(項目A,項目C) , .....)
```

(注) ORACLEでは、UNIQUEやPRIMARY KEY指定で、自動的にINDEX生成

<演習問題 2. 1>

以下の課題についてインデックス作成のためのSQL文を書いてください。

課題

- ①課題1、社員属性テーブルに「社員氏名」で検索できるインデックスを作成せよ。
- ②課題2、保有スキルテーブルに「スキル分野＋スキル項目＋スキルレベル」でアクセスできるインデックスを作成せよ。

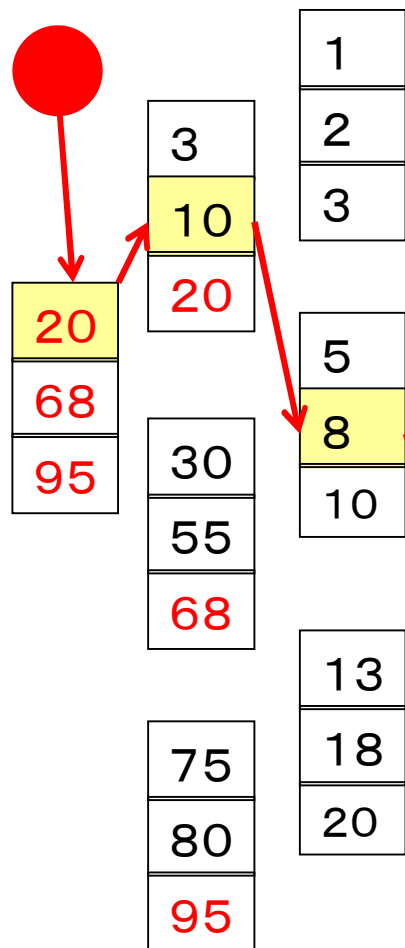
④ 木構造索引付ファイル

- 順次編成ファイルをもとに、**索引を木構造**で作成することにより、大量データのキー検索を高速化したもの。
- メモリー、ディスクが急速に安価になり、かつCPU、ディスクの高速化により可能となった。
- 長所：**順次でもキー値指定でもアクセス**できる。
レコードの取出しが高速で出来る。
- 短所：索引のための領域が増大する。
索引の更新頻度が高まり、オーバーヘッドが大。
データ量が少ない場合は、効果が薄い。

④

(続き)

インデックスファイル
(キー値+アドレス)
ルート ノード リーフ



キー値=8の
レコード検索

下位のノードの最高値キーが入る

レコード1
キー値1

レコード2
キー値2

レコード3
キー値5

空きエリ
ア

レコード5
キー値10

レコード6
キー値13

レコード7
キー値18

空きエリ
ア

レコード8
キー値3

レコード9
キー値8

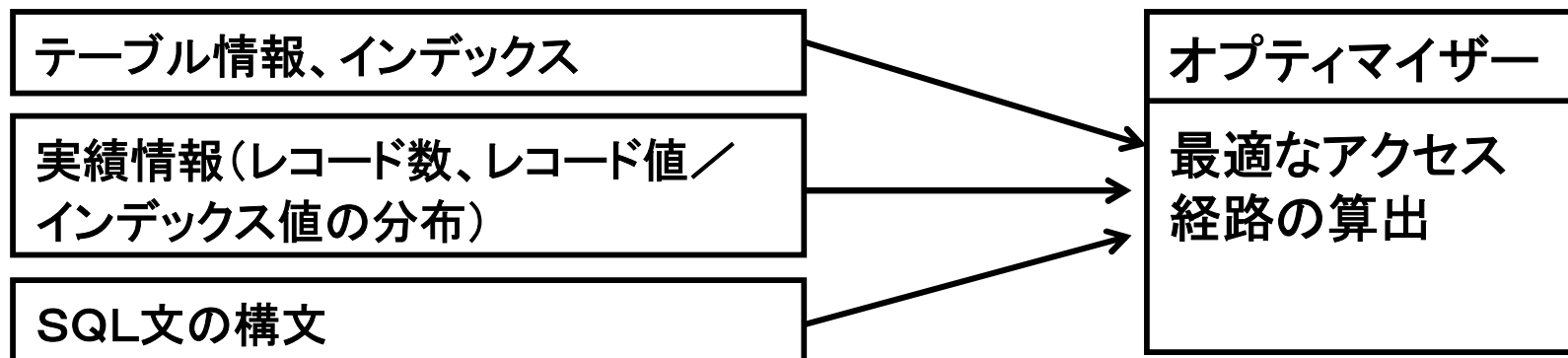
レコード10
キー値20

空きエリ
ア

2. 4 オプティマイザー

①オプティマイザーとは？

- RDBMSには、検索経路の自動最適化
ロジックが付いている。(最適化処理optimizer)
 - インデックスの使用、使うインデックスを決定
- SQL文の構文解析し、テーブル構造を分析
することにより、SQL文の実行計画(plan)
を立てて、最適なアクセス経路を検出する。



② オプティマイザーの種類

- 二つの手法が用意されている。

ールールベース

一定の事前に定めた優先順位に従って、
planを立て、アクセス経路を決定。

ーコストベース

予め収集した情報をもとに複数のplanを立て
最も安価なアクセス経路を決定。

(データ項目の長さ、木構造インデックス
の深さ、過去の統計情報)

③ オプティマイザーの制約

- データ件数が少ない、キー値の種類が少ない場合は、インデックスを経由しない場合がある。
- SQL文が稚拙であれば、インデックスを使用せず、全件アクセスとなる場合がある。
(例: SELECT文で、WHERE句のモレ)
- インデックスだけでなく、**SQL文の作成方法**も、アクセススピードに大いに関係する。

2. 5 その他高速化技術

- パーティショニング(表、インデックスの分割)
- 高速ディスク(ディスクキャッシュ、RAID)
 - ・ディスクキャッシュ(一時保管のメモリ) disk cache
 - ・RAID(組合せディスク) Redundant Array of Inexpensive Disks
- DBサーバー(DBMSのみ稼動させるサーバー)
- 並列処理(但しパーティショニングが前提)
- ストレージ階層化(半導体ディスク+RAID)
- メインメモリDB(大容量メモリー)

3. 論理DB構造面からのアクセススピード向上

3. 1 逆正規化

- 頻繁に複数のテーブルを参照する場合は、ディスクアクセス回数を減らすために、あえて正規化をしない場合がある。
 - ・繰り返しデータを持つ(時系列データなど)

営業店	店名	1Q売上	2Q売上	3Q売上	4Q売上
-----	----	------	------	------	------

- ・データを重複させる

社員番号	社員氏名	支給年月	支給金額
------	------	------	------

- ただし、データ更新は2重になる。

3. 2 導出データを持つ

- 頻繁にアクセス対象になる場合は、計算処理時間を短縮するため、導出データといえどもデータとして持つ場合がある。
 - －合計値など(小計、中計、総合計、計算値・・・)
 - －課題1の給与合計、変動給与・・・
 - －他のDBの検索結果を持つ
- ただし、リアルタイムで導出データが変わる場合は、導出データの更新というオーバーヘッドがかかり不利になる。

<演習問題 2. 2>

アクセススピード向上策として、以下の課題についてDB構造の見直しをしてください。

課題

- ① 給与計算用DBについて**導出データ**を持つDB構造を考えよ。

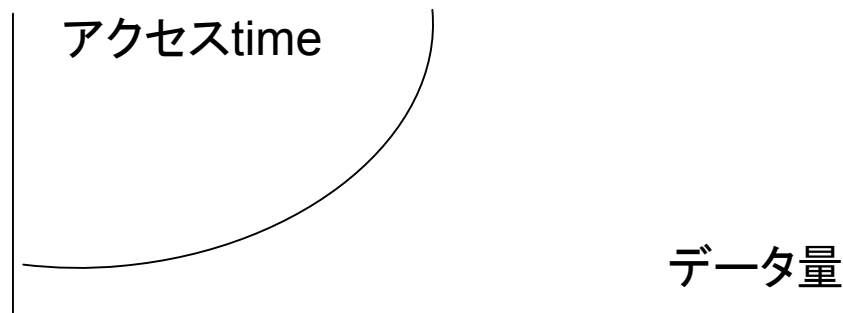
4. 実用的なアクセススピード向上策

- 4. 1 開発前に実量での検証
- 4. 2 不要データの削除
- 4. 3 DB分割
- 4. 4 コピーDB作成

注: DASDアクセススピードは、データ量が増えれば、急速に悪化する

悪化の傾向は、

- ・データ量
- ・DASDの種類
- ・DBMS で異なる



4. 1 開発前に実量での検証

- 設計前に、HW、SWの検証をする
- 実環境に近いこと
 - HW、SWとも準備
 - 一時貸借でも実施する
- 実際のデータ量でのDB生成
- DB更新、DB検索とも検証用プログラム開発
 - オプティマイザ含めた検証
- その結果で、システム開発期間中に対応策実施
 - DB構造、インデックス、DBMSの検証

4. 2 不要データの削除

- データの保管要否を検討(要否、保管期間)
- 移行時に現行システムのデータを削減する
 - ー 現行データの全件検証が必要
 - ー 不要データを見つけ出す
- 運用時には、**不要な履歴データを削除**
 - ー 定期的にDBからデータ削除
 - ー 直後に、DB再編成(リロード)
- データ量の増加により、DBアクセスは、ある量から急激に悪化する。

4. 3 DB分割

- 大量データは、DB分割をする
 - 分割方法は二つ
- ① カレントデータ、**ヒストリカルデータ**に分割
 - ーカレント = 通常の業務で使用するデータ
 - ーヒストリカル = 過去のデータであり、使用機会が
極端に少ないデータ、更新しないもの
(例示) 旧商品データ、退職者データ
 - ② 種類別に分割
 - ー業務上、意味のある分割(商品大分類、分野別・・・)
 - ーDB更新、DB検索システムは派生型で開発できる

4. 4 コピーDB作成

- 検索量が大きなDBは、**検索用コピー**を作成
 - ー更新用、検索用DBを持つ
 - ー夜間に、更新用DBから検索用DBをコピー
- **全件データの順次検索用**に、コピーDBを作成
 - ー利用サイクルに合わせて作成
 - ー夜間に、更新用DBから順次用DBをコピー
 - ーロジカルバックアップとも言う

< 演習問題 2. 3 >

アクセススピード向上策として、以下の課題についてDB分割した結果のDB構造図を作成してください。

課題

①人材派遣用DBについてカレント、ヒストリカルにDB分割する。