

# データベースシステム バッファマネージャ・外部ソート

## これまでのコストの考え方

---

- ▶ メモリに読み込むページは、すぐ直前に読み込んだページであろうと関係なく、もう一度読み込む
- ▶ 非現実的なコスト結果が出る場合があったのはそのため

実際はOSの場合と同じく、一度読み込んだページは再度読み込む可能性がある場合、メモリ上に保管しておく仕組みをDBMSは用意している

# バッファマネージャ

---

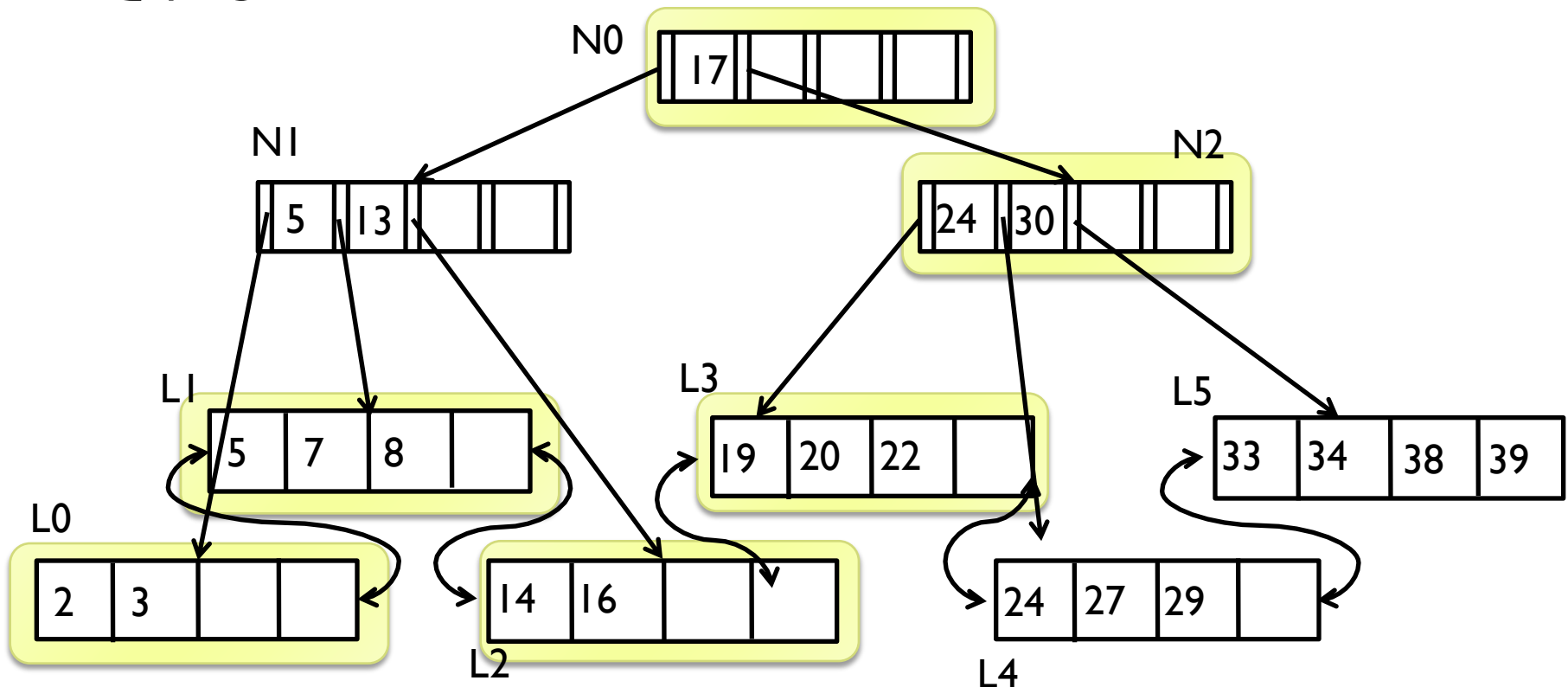
## バッファマネージャ

共有メモリにページを確保する領域（バッファプール）を用意し、よくアクセスされるページはそこからアクセスできるようにすることで、アクセスを高速化する

バッファマネージャを使うことによって、特に索引のノードはバッファプールに常に置いておかれることになり、問合せが高速化される

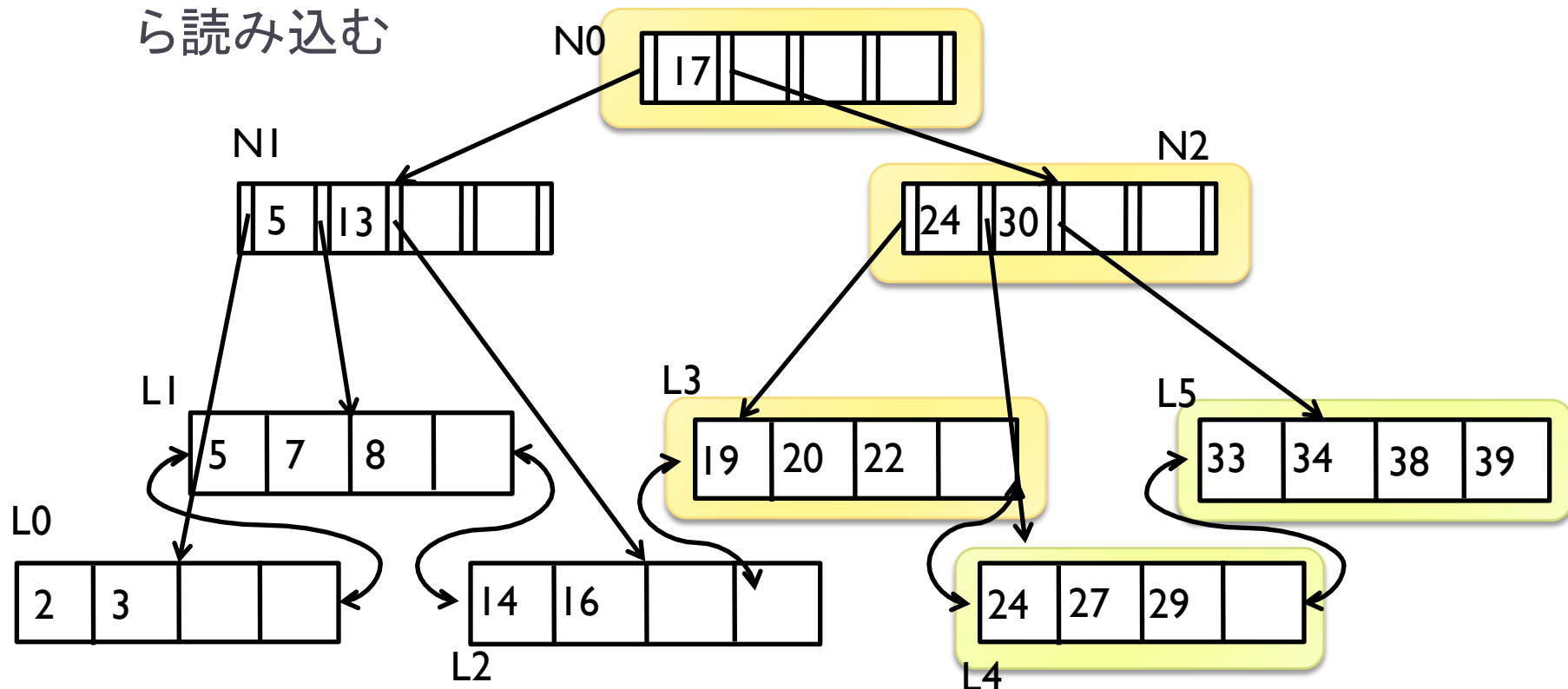
# バッファマネージャを使った例(1/2)

- ▶ ユーザAが以下の一次索引で  $\text{age} < 19$ を検索し
- ▶ ページN0,N2,L0~L3はメモリ上のバッファプールに保管される



## バッファマネージャを使った例(2/2)

- ▶ その直後にユーザBが以下の一次索引で  $\text{age} \geq 22$  を検索したとする
  - ▶ N0,N2,L3はバッファプールから読み込み、L4,L5はディスクから読み込む



# 演習：問合せ処理時間の計算

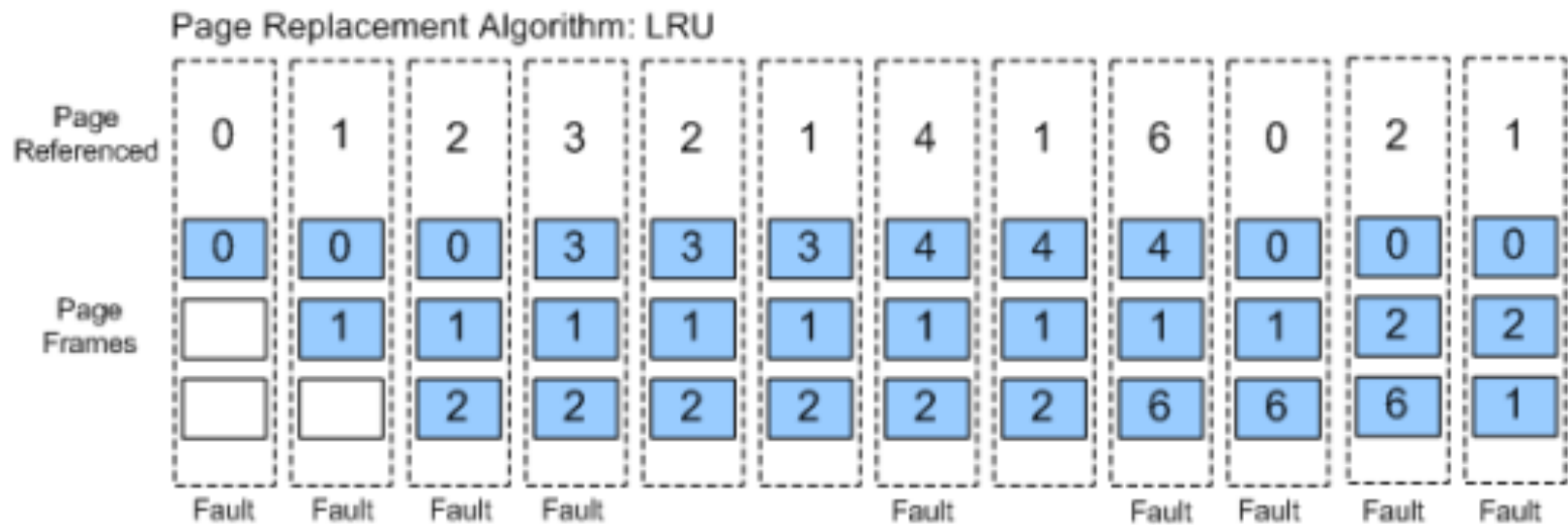
---

- ▶ 前の例でユーザAとユーザBの行った問合せの処理時間を見積もろう
  - ▶ メモリへのアクセス時間を2ミリ秒とする
  - ▶ ディスクへのアクセス時間を40ミリ秒とする



# バッファ置き換え戦略

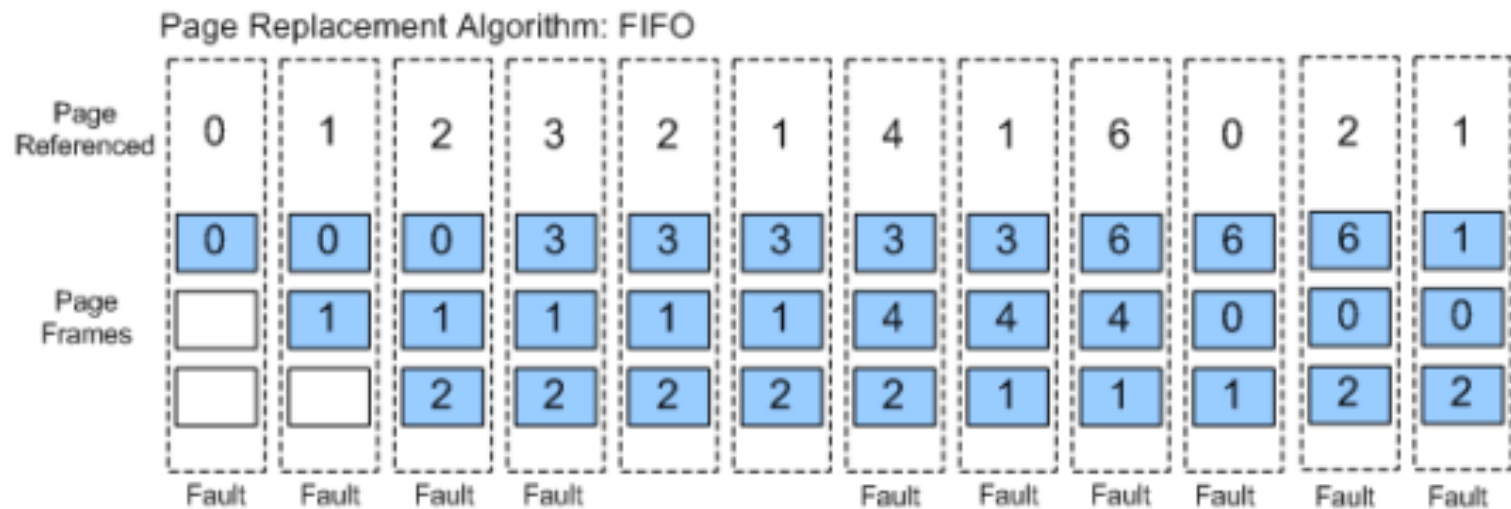
- ▶ 基本的にはOSのページ置き換え戦略と同じ
- ▶ LRU (Least Recent Used)
  - ▶ バッファの中で一番長く使われていないページを置き換える



# バッファ置き換え戦略

## ▶ FIFO (First In First Out)

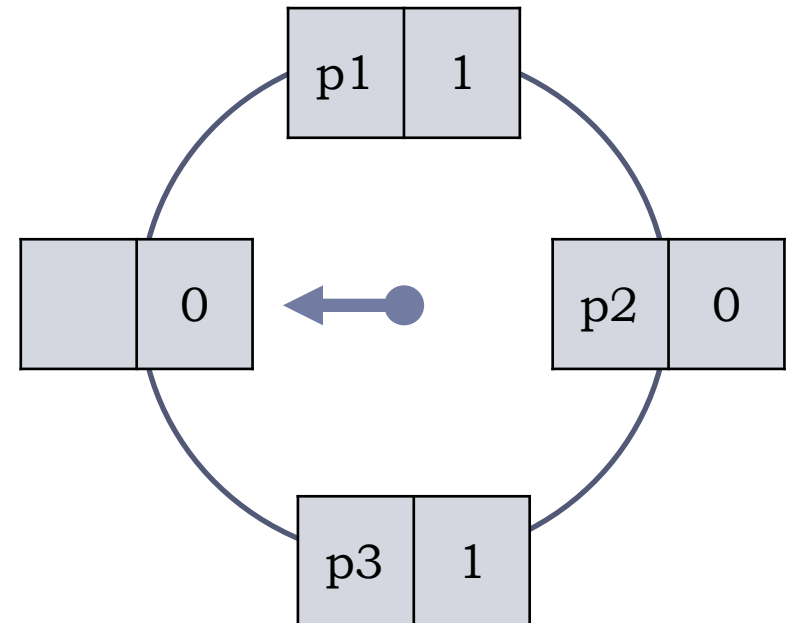
- ▶ バッファの中で一番最初に置かれたページを置き換える
  - ▶ B-treeのルートなど、頻繁にアクセスするページはFIFOだと何度も読み込まれ不便





# バッファ置き換え戦略

- ▶ クロックアルゴリズム
  - ▶ バッファを円環状に並べ時計まわりにポインタをまわす
  - ▶ flagの値
    - ▶ バッファを置いた時とアクセスがあった時 → 1にする
    - ▶ 時計の針が過ぎたとき → 0にする
  - ▶ ポインタが回ってきたとき flagの値が0だったら バッファを置き換える



# スラッシング

---

- ▶ DBMSがOSの仮想メモリを利用し、バッファプールを大きくとりすぎているときにおこる現象
- ▶ 仮想メモリ
  - ▶ 実メモリ以上のメモリ空間を確保するための仕組み
  - ▶ スワッピング:あまり使わないページをディスクに退避させる
- ▶ バッファプールが大きすぎると...
  - ▶ バッファプールの中でスワッピングが発生し、ページ置き換えが頻発してしまう



# おまけ：インメモリデータベース

---

## ▶ インメモリデータベース

- ▶ すべてのデータをメモリにおいてしまうデータベースシステムのこと
- ▶ 大抵のDBMSはインメモリモードを搭載
  - ▶ MySQL, sqlite, Apache Derby
  - ▶ Microsoft SQL Server 2014

## ▶ データの永続性を保証する方法

- ▶ レプリケーション(複製)
  - ▶ ネットワーク上に複数のサーバを立て、データを複製する
- ▶ ログをディスクに保存

