

实验五 查询处理算法的模拟实现

2021秋



本学期实验总体安排

实验项目	_	=	三	四四	五
学时数	2	2	4	4	4
实验内容	MySQL关系数 据库管理系统 及SQL语言的 使用	高级SQL语言 的使用	一个小型系统 的设计与实现 (数据库设计)	一个小型系统 的设计与实现	查询处理算法 的模拟实现
分数	4	4	7	7	8
检查方式	课堂抽查、提 交实验截图	提交实验截图	提交模型图、 工程文件、系		提交实验报告 <i>、</i> 工程文件

本学期实验课程共 16 个学时, 5 个实验项目, 总成绩为 30 分。



- 实验目的
- 2 实验内容
- 3 复习内容
- 4 ExtMem程序库介绍
- 5 评分标准和提交方式

- 1 实验任务
- 2 实验数据

实验目的

实验目的:

- 掌握关系选择,连接,集合的交、并、差操作的算法;
- 加深对算法I/O复杂度的理解;
- 加深内外存环境对查询实现影响的理解;
- 加深对索引和散列的原理和作用的理解。

实验任务

基于ExtMem程序库,用C语言实现:

- 1. 关系的选择、连接
- 2. 集合的并、交、差

要求:使用有限内存 (Buffer) 实现上述算法,不可定义长度大于10的数组。



实验数据

关系R具有两个属性A和B, A的值域为[100, 140], B的值域为[4000, 5000];

关系S具有两个属性C和D, C的值域为[120, 160], D的值域为[4000, 6000]。

属性值均为int型(4个字节),R和S的每个元组的大小均为8个字节。

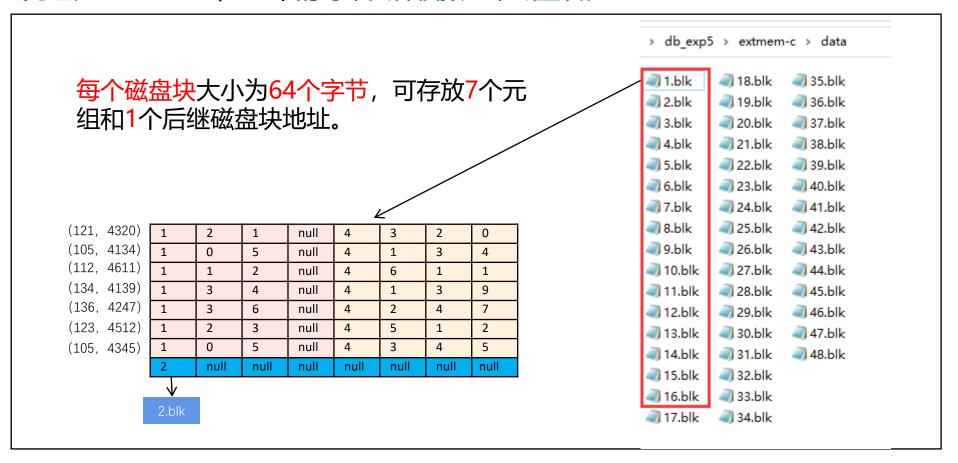
如: R的元组 (125, 4635) , 表示 R.A = 125; R.B = 4635。

1 2 5 null 4 6 3 5



实验数据

本实验已随机生成关系R和S,R中包含16 * 7 = 112个元组,S中包含32 * 7 = 224个元组。extmem-c\data下的每个文件模拟一个磁盘块。





实验任务

基于ExtMem程序库,使用C语言模拟实现以下关系操作:

- ① 实现基于线性搜索的关系选择算法:使用线性搜索算法,找出S.C=130的元组,将结果存放在磁盘上,打印IO读写次数。 (模拟实现 select S.C, S.D from S where S.C = 130)
- ② 实现<mark>两阶段多路归并排序算法</mark> (TPMMS) : 利用内存缓冲区将关系R和S分别排序, 将排序结果存放在磁盘上, 打印IO读写次数。
- ③ 实现基于索引的关系选择算法:利用(2)中的排序结果为关系S建立索引文件,利用索引文件选出S.C=130的元组,将结果存放在磁盘上,打印IO读写次数。(模拟实现 select S.C, S.D from S where S.C = 130)
- ④ 实现基于排序的连接操作算法 (Sort-Merge-Join): 对关系S和R计算S.C连接R.A, 将结果存放在磁盘上,并统计连接次数。 (模拟实现 select S.C, S.D, R.A, R.B from S inner join R on S.C = R.A)
- ⑤ 实现基于排序或散列的两趟扫描算法,实现并(S∪R)、交(S∩R)、差(S-R)中的1种。将结果存放在磁盘上,并打印并、交、差操作后的元组个数。

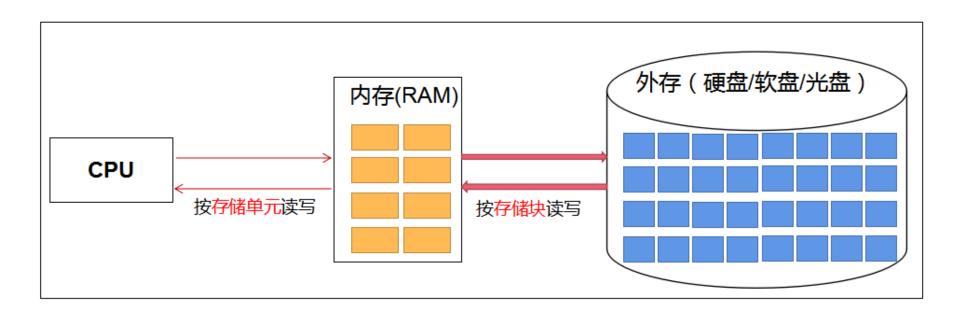


* 基于排序或散列的两趟扫描算法,实现剩余的2种集合操作算法: 并、交、差。 (选做)

将结果存放在磁盘上,并统计并、交、差操作后的剩余元组个数。

CPU、内存和外存的关系

- CPU与内存直接交换信息,按存储单元(存储字)进行访问
- · 外存按存储块进行访问,其信息需现装入内存,才能被CPU处理



索引

定义在存储表基础上,有助于无需检查所有记录而快速 定位所需记录的一种辅助存储结构。

主文件



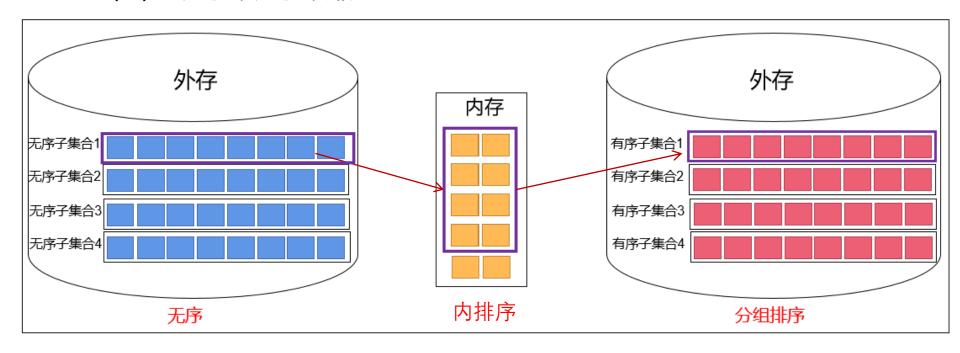


两阶段多路归并排序算法 (TPMMS)

待排序数据不能一次装入内存,需将数据分批装入分批处理。

基本思想:

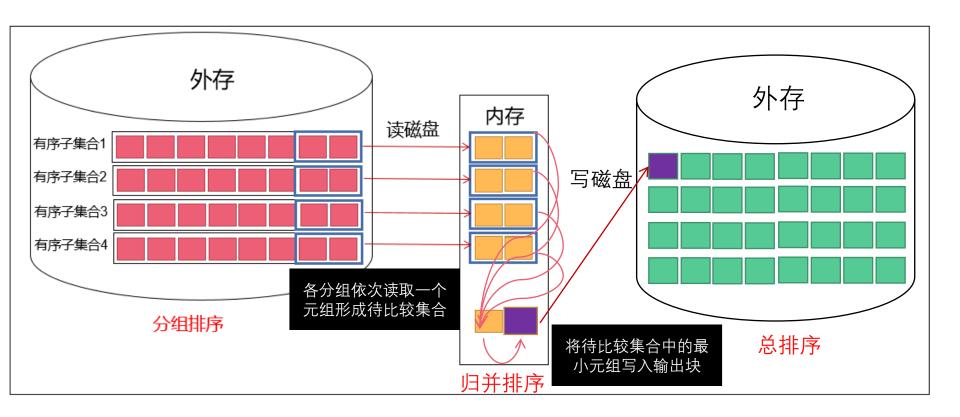
(一) 划分子集并子集排序





两阶段多路归并排序算法 (TPMMS)

(二) 各子集间归并排序



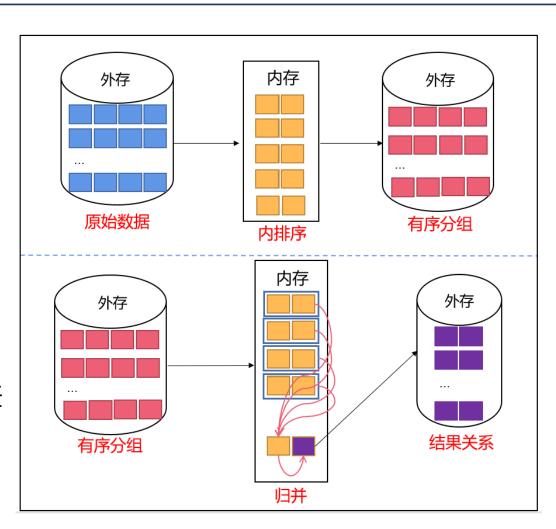


基于排序的两趟扫描算法

第一趟:划分子表并进行子表排序

第二趟: 归并阶段

- 关系一元操作
 - 去重复
 - 排序
 - 分组聚集
- 关系二元操作
 - 连接
 - 集合的并、交、差

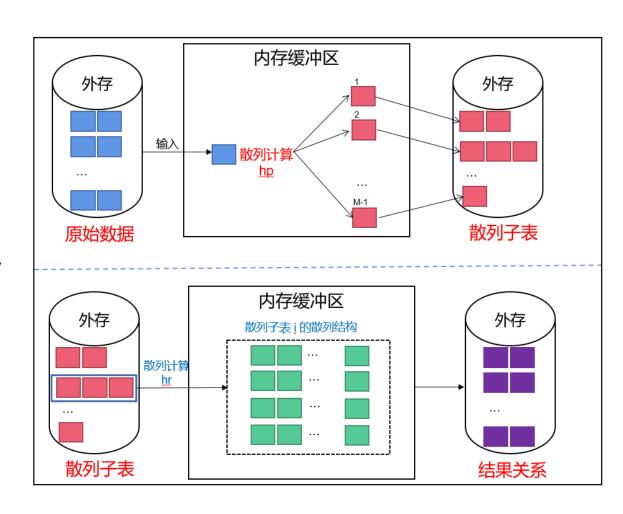




基于散列的两趟扫描算法

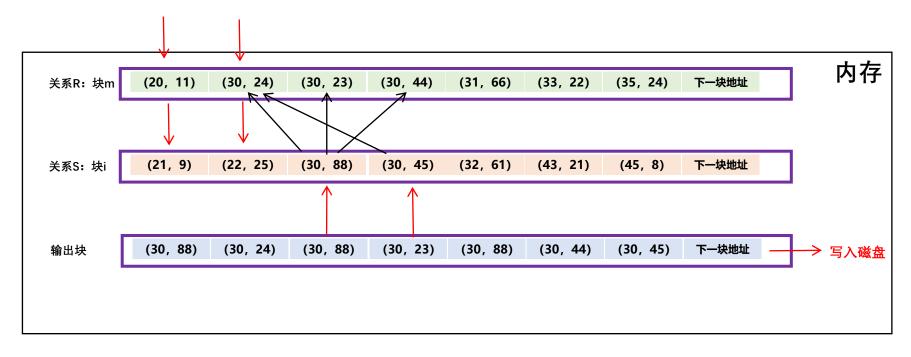
第一趟:散列子表 用<mark>散列函数hp</mark>将原始关系划分 到M-1个子表并存储,M为内 存块数。

第二趟:处理每个子表用另一个散列函数hr将子表读入内存,进行不同操作的处理。



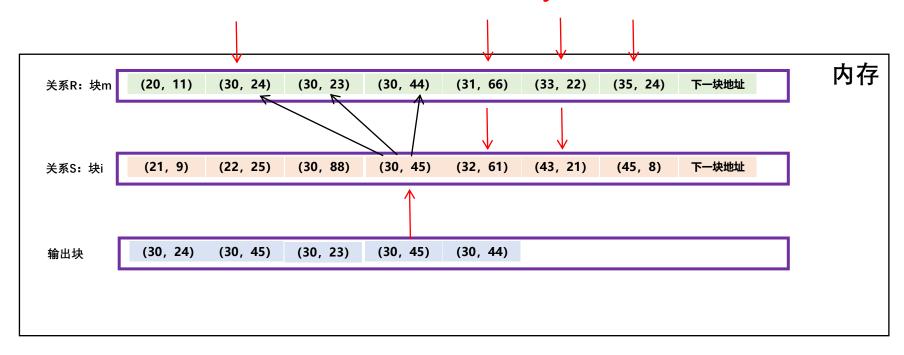


模拟实现 select S.C, S.D, R.A, R.B from S inner join R on S.C = R.A





模拟实现 select S.C, S.D, R.A, R.B from S inner join R on S.C = R.A





ExtMem是C语言开发的模拟外存磁盘块存储和存取的程序库。功能包括:

内存缓冲区管理、磁盘块读/写,它提供了1个数据结构和7个API函数。

1个数据结构:

Buffer数据类型:

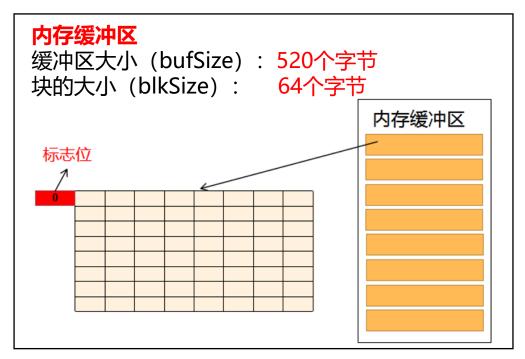
numlO:外存I/O次数

bufSize:缓冲区大小(单位:字节)blkSize:块的大小(单位:字节)

numAllBlk:缓冲区内可存放的最多块数

numFreeBlk: 缓冲区内可用的块数

data:缓冲区内存区域(char*)



缓冲区最多存放8个块: 64 * 8 + 8 = 520,其中8个字节为标志位,表示每个块是否被占用。



ExtMem是C语言开发的模拟外存磁盘块存储和存取的程序库。功能包括:

内存缓冲区管理、磁盘块读/写,它提供了1个数据结构和7个API函数。

1个数据结构:

Buffer数据类型:

numlO:外存I/O次数

bufSize: 缓冲区大小 (单位:字节) blkSize: 块的大小 (单位:字节)

numAllBlk:缓冲区内可存放的最多块数

numFreeBlk: 缓冲区内可用的块数

data:缓冲区内存区域(char*)

注:文件test.c中给出了ExtMem库使用方法的具体示例。

7个API函数:

函数	功能
initBuffer	初始化缓冲区buf
getNewBlockInBuffer	在缓冲区中申请一个新的块
readBlockFromDisk	将磁盘上地址为addr的磁盘块读入缓冲区buf
writeBlockToDisk	将缓冲区buf内的块blk写入磁盘上地址为addr的磁盘块
freeBlockInBuffer	解除块对缓冲区内存的占用
dropBlockOnDisk	从磁盘上删除地址为addr的磁盘块内的数据
freeBuffer	释放缓冲区buf占用的内存空间



文件test.c中给出了API函数使用的具体示例:

7个API函数:

函数	功能
initBuffer	初始化缓冲区buf
getNewBlockInBuffer	在缓冲区中申请一个新的块
readBlockFromDisk	将磁盘上地址为addr的磁盘块读入缓冲区buf
writeBlockToDisk	将缓冲区buf内的块blk写入磁盘上地址为addr的磁盘块
freeBlockInBuffer	解除块对缓冲区内存的占用
dropBlockOnDisk	从磁盘上删除地址为addr的磁盘块内的数据
freeBuffer	释放缓冲区buf占用的内存空间

```
int main(int argc, char **argv)
    Buffer buf; /* A buffer */
    unsigned char *blk; /* A pointer to a block */
    int i = 0;
    /* Initialize the buffer */
    if (!initBuffer(520, 64, &buf)
        perror("Buffer Initialization Failed!\n");
        return -1;
    /* Get a new block in the buffer */
    blk = getNewBlockInBuffer(&buf)
    /* Fill data into the block */
    for (i = 0; i < 8; i++)
        *(blk + i) = (char)('1' + i);
    /* Write the block to the hard disk */
    if (writeBlockToDisk(blk, 8888, &buf) != 0)
        perror("Writing Block Failed!\n");
        return -1;
```



文件test.c中给出了API函数使用的具体示例:

7个API函数:

函数	功能
initBuffer	初始化缓冲区buf
getNewBlockInBuffer	在缓冲区中申请一个新的块
readBlockFromDisk	将磁盘上地址为addr的磁盘块读入缓冲区buf
writeBlockToDisk	将缓冲区buf内的块blk写入磁盘上地址为addr的磁盘块
freeBlockInBuffer	解除块对缓冲区内存的占用
dropBlockOnDisk	从磁盘上删除地址为addr的磁盘块内的数据
freeBuffer	释放缓冲区buf占用的内存空间

```
/* Read the block from the hard disk */
if ((blk = readBlockFromDisk(1, &buf)) == NULL)
    perror("Reading Block Failed!\n");
    return -1;
/* Process the data in the block */
int X = -1;
int Y = -1;
                                外理元组数据
int addr = -1;
char str[5];
printf("block 1:\n");
for (i = 0; i < 7; i++) //一个blk在7个元组加一个地址
    for (int k = 0; k < 4; k++)
        str[k] = *(blk + i*8 + k);
    X = atoi(str);
    for (int k = 0; k < 4; k++)
        str[k] = *(blk + i*8 + 4 + k);
    Y = atoi(str);
    printf("(%d, %d) ", X, Y);
for (int k = 0; k < 4; k++)
                                  处理下一块地址
    str[k] = *(blk + i*8 + k);
addr = atoi(str);
printf("\nnext address = %d \n", addr);
```



输出范例

```
读入数据块1
读入数据块2
读入数据块3
(X=30, Y=913)
读入数据块4
读入数据块5
读入数据块6
(X=30, Y=624)
读入数据块7
读入数据块8
读入数据块9
读入数据块10
读入数据块11
读入数据块12
读入数据块13
读入数据块14
读入数据块15
(X=30, Y=617)
读入数据块16
(X=30, Y=703)
注:结果写入磁盘: 100
```

对比IO读写次数,理解索引的作用。

仅参考输出样式, 实验数据已更新!



输出范例

基于排序的连接算法:

注: 结果写入磁盘: 701 注: 结果写入磁盘: 702

注: 结果写入磁盘: 760 注: 结果写入磁盘: 761 注: 结果写入磁盘: 762 注: 结果写入磁盘: 763

总共连接220次

(X=36,Y=895) (X=22,Y=712) (X=30,Y=624) (X=23,Y=758) (X=30,Y=703) (X=30,Y=617) (X=25,Y=440)

注:结果写入磁盘:140

(X=40,Y=557) (X=34,Y=665)

注: 结果写入磁盘: 141

S和R的交集有9个元组。

仅参考输出样式, 实验数据已更新!

基于排序的集合的并运算:

注: 结果写入磁盘: 801 注: 结果写入磁盘: 802 注: 结果写入磁盘: 803

...

注: 结果写入磁盘: 845 注: 结果写入磁盘: 846 注: 结果写入磁盘: 847

R和S的并集有327个元组。

基于排序的集合的差运算:

注: 结果写入磁盘: 901 注: 结果写入磁盘: 902 注: 结果写入磁盘: 903

• • •

注: 结果写入磁盘: 928 注: 结果写入磁盘: 929 注: 结果写入磁盘: 930 注: 结果写入磁盘: 931

S和R的差集(S-R)有215个元组。



评分标准

基本任务 (100 分)

①基于线性搜索的关系选择	(10分)
②两阶段多路归并排序算法	(40分)
③基于索引的关系选择算法	(10分)
④ 基于排序的连接操作算法	(20分)
⑤基于散列的两趟扫描算法	(20分)

附加题 (10分)

集合操作算法: 并、交、差 (S-R) 中剩余的2种。 (每种算法5分, 选做)

课后提交:将实验报告、工程文件打成zip包,提交至作业提交平台(截止日期参考平台发布)

作业平台入口: http://grader.tery.top:8000/#/login

统一命名: 学号_姓名_数据库实验五

实验报告需有核心代码讲解、运行结果截图、遇到并解决的问题等。



同学们 请开始实验吧!