离散事件模拟

大数据学院1班 和泳毅 PB19010450

实验要求

数据结构部分

实现操作

在queue.h 和priority queue.h中需要填写这两个数据结构的操作。

- 1. init函数对数据结构进行初始化。
- 2. destroy函数负责清除分配堆内存的空间。
- 3. enqueue函数会将一个元素加入到队列中。如果队列已满,返回false;否则,返回true。
- 4. dequeue函数将队头元素从队列中取出。如果队列中没有数据,返回false;否则,返回true。
- 5. top函数会访问队列头部中的元素,但不会改变队列。如果队列中没有数据,返回false;否则,返回true。
- 6. length函数返回队列中元素的个数。
- 7. full和empty函数分别判断队列是否为满或者为空。

实现细节

- 1. queue 和 priority queue 最大的不同点在于: queue 要求先进入队列的元素最先出来,而 priority queue 要求把在队列数据中最小的元素放入队头,让其成为最先出来的元素。
- 2. 两个数据结构中的 data 域是存放数据的数组, capacity 域表示队列能容纳的最大元素个数。由于队空和队满之间 存在 capacity + 1 种状态,data 也需要分配 capacity + 1 的容量以区分。
- 3. queue 的 front 指向队头元素,而 rear 指向下一个元素插入的位置。
- 4. priority queue 的实现:数据只能存放在 data[1] 和 data[rear] 之间,data[1] 一定是优先队列中元素最小的,且满足 data[i/2] <= data[i] (i > 1)。元素入队时,放入队列末尾,判断是否满足 data[i/2] <= data[i]。若满足可返回;若不 满足则交换 data[i/2] 和 data[i] 的位置,继续判断交换直到满足条件。例如,在原来有4个元素的优先队列中,插 入比原队列元素都要小的元素,则会发生交换 data[5] <-> data[2], data[2] <-> data[1]。元素出队时,取出对头元素,将队尾元素放入队头位置 data[1],从 data[1] 处开始判断 data[i/2] <= data[i] 这一条件。(注意:满足 i/2 = j 的 i 有 2j 和 2j+1,并判断是否越界,操作的时间复杂度应该为 O(lgn))
- 5. 觉得上面实现有困难的。可以用遍历找出最小元素放入队头。(时间复杂度是线性的,但测试不卡时间)
- 6. 为了通用性, priority queue 需要比较元素大小的函数指针 cmp。cmp(a, b) >= 0 表示 a >= b。

队列模拟部分

总体需求

银行共有 num_servers 个柜台。顾客达到银行后,如果柜台都被占满,就会按它们的进入时间排成一个队列,先到 先服务。如果排队中的人数超过 queue_capacity,后来的顾客就不进入银行办理业务了。

我们已随机生成了达到银行的顾客的到达时间和业务办理时间。你需要在simulation.cc中填写相关操作。最终得到办理过业务总人数 (不包括没有进入银行的顾客),和他们在排队等待的总时间 (不包括办理业务的时间)。返回排队等待的平均时间。

实现细节

Customer中分别有3个数据,分别是: arrive_time, service_time, leave_time。它们分别表示客户到达银行的时间点,客户办理业务需要的时间,客户最终离开的时间点。

simulate函数中有3个队列数据结构,都存储Customer类型,分别是: arrive_flow、queue、leave_flow。

arrive_flow已生成好并作为simulate函数的参数,已经**根据进入银行的时间做了从小到大的排序**,且arrive_time, service_time已经根据指数分布随机生成。

queue是客户在银行内排队等待的一个队列。如果所有的服务台都被占用,就会有客户在等待。如果等待人数超过队列容量queue_capacity,新来的客户无法排队,直接离开。

leave_flow是所有正在办理业务的客户的优先队列,根据客户离开时间进行排序。容量大小就是服务台数量 num servers。你需要自己**设定好leave time和Customer在优先队列中的比较函数**。

从客户视角上看。客户在arrive_time进入银行(arrive_flow 出队)。如果银行排队的人太多了,就直接走了;否则加入排队(queue 入队)。如果有一个服务台没有人办业务,自己在队头,就能结束排队(queue 出队),用 service time的时间办业务(leave flow 入队)。到了leave time后就离开银行(leave flow 出队)。

从上帝视角上看。只会发生3种事件,其中只有2种事件会改变系统,一个是**客户进入银行**,另一个是**客户离开银行**。也只有在这两个事件发生后,**排队等待中的客户开始办理业务**的事情才会发生。因此作为膜法师,只需要操控时间,选择做最近的这两类事件,然后判断能不能做第三种事件。

设计思路

数据结构部分

queue.h按照课本对循环队列的建议来设计,使空间为capacity+1(容量为capacity)的链中只存储capacity个结点以区分队满与队空。

- 1. init: 先分配空间, 指针初始化, 容量赋值。
- 2. destroy:释放空间,指针初始化,容量清零。
- 3. enqueue: 先检查队满,在队尾插入元素,尾指针增一。
- 4. dequeue: 先检查队空,保存队头元素,头指针增一。
- 5. length: 先检查队空, 头尾指针之差对总空间取余。
- 6. full: 尾指针增一对总空间取余与头指针比较。
- 7. empty: 头尾指针比较。

priority queue.h主要不同点为插入与删除,对比小顶堆概念每次把最小的结点放在队头。

- 1. **enqueue**: 先检查队满,在队尾插入元素,尾指针增一。令i=q.rear,让q.data[i]与q.data[i/2]比较使得队头元素最小,注意边界。
- 2. **dequeue**: 先检查队空,保存队头元素,队头元素与队尾元素交换,尾指针减一。令i=1,让q.data[i]与q.data[i*2]比较使得队头元素最小,注意边界。

队列模拟部分

simulation.cc注意到达流,队伍,离开流的关系。离开流是优先队列,队头元素到时间最先离开,而当离开流不满时,队伍出元素加入离开流。到达流已有序,当队伍不满时,到达流出元素加入队伍。

离开时刻=出队时刻+服务时间。排队时间=出队时刻-到达时刻。区分时间与时刻。

关键代码讲解

```
double simulate(const size t queue capacity, const size t num servers, Queue<Customer>&
    arrival_flow)
 2
 3
        Queue<Customer> queue;
 4
        Priority_Queue<Customer> leave_flow;
 5
 6
        int num customers = 0;
 7
        double total_queue_time = 0;
 8
 9
        Queue<Customer>::init(queue, queue_capacity);
        Priority_Queue<Customer>::init(leave_flow, num_servers, customer_compare);//初始化
10
11
        while (!Queue<Customer>::empty(arrival_flow) || !Queue<Customer>::empty(queue) ||
12
    !Priority Queue<Customer>::empty(leave flow))
            //三队不都空
13
14
        {
            double current_time = 0;
15
            Customer customer_to_arrive;
16
17
            Customer customer_to_leave;
18
            Queue<Customer>::top(arrival_flow, customer_to_arrive);//到达流队头
19
            Priority_Queue<Customer>::top(leave_flow, customer_to_leave);//离开流队头
20
            if (!Queue<Customer>::empty(arrival_flow) &&
    (Priority_Queue<Customer>::empty(leave_flow) || customer_to_arrive.arrive_time 
    customer_to_leave.leave_time))
21
                //到达流非空 且 离开流空或到达时刻<离开时刻
22
            {
23
                Queue<Customer>::dequeue(arrival_flow, customer_to_arrive);
                if (!Queue<Customer>::full(queue))//队伍未满则排队
24
25
                    Queue<Customer>::enqueue(queue, customer_to_arrive);
26
                current_time = customer_to_arrive.arrive_time;//更新时刻
27
            }
28
            else if (!Priority_Queue<Customer>::empty(leave_flow) &&
    (Queue<Customer>::empty(arrival_flow) || customer_to_leave.leave_time <=
    customer_to_arrive.arrive_time))
29
            {
                Priority Queue<Customer>::dequeue(leave flow, customer to leave);//离开流队头离开
30
31
                current_time = customer_to_leave.leave_time;//更新时刻
            }
32
33
            if (!Queue<Customer>::empty(queue) && !Priority_Queue<Customer>::full(leave_flow))
34
                //队伍非空 且 到达流未满
35
            {
36
                Customer customer;
                Queue<Customer>::dequeue(queue, customer);
37
38
                customer.leave_time = current_time + customer.service_time;//离开时刻
39
                Priority Queue<Customer>::enqueue(leave flow, customer);//队伍出元素入离开流
                double queue_time = current_time - customer.arrive_time;//一人排队时间
40
41
                num customers++;
                total queue time += queue time;//总排队时间
42
43
            }
44
        }
45
46
        Queue<Customer>::destroy(arrival_flow);
47
        Queue<Customer>::destroy(queue);
        Priority Queue<Customer>::destroy(leave flow);
48
49
50
        return total_queue_time / num_customers;
    }
51
52
```

调试分析

需求分析

得到模拟银行业务排队的人均时间,查看是否在置信区间内。

时空分析

队列操作都是基本操作,队伍模拟时间复杂度为O(n)。

代码测试

```
ubuntu@VM2118-Yorick:/home/ubuntu/desktop/ds-lab/queue$ ./run.sh
All tests passed (286 assertions in 2 test cases)
All tests passed (329 assertions in 2 test cases)
==20849== Memcheck, a memory error detector
==20849== Copyright (C) 2002-2017, and GNU GPL'd, by Julian Seward et al.
==20849== Using Valgrind-3.15.0 and LibVEX; rerun with -h for copyright info
==20849== Command: ./build/test memory
==20849==
Expectation: 0.49143
Simulation: [0.463622, 0.556841]
==20849==
==20849== HEAP SUMMARY:
==20849==
           in use at exit: 0 bytes in 0 blocks
==20849== total heap usage: 10 allocs, 10 frees, 98,472 bytes allocated
==20849==
==20849== All heap blocks were freed -- no leaks are possible
==20849==
==20849== For lists of detected and suppressed errors, rerun with: -s
==20849== ERROR SUMMARY: 0 errors from 0 contexts (suppressed: 0 from 0)
Expectation: 0.338462
Simulation: [0.33545, 0.339548]
Expectation: 0.0325339
Simulation: [0.0321081, 0.0327626]
Expectation: 0.0402575
Simulation: [0.0357406, 0.0406599]
All tests passed (3 assertions in 3 test cases)
```

实验总结

对Linux虚拟机的相关操作有了一定认识,对c++有了一定的了解。同时发现优先队列可以在找最小值时提高性能。