实验报告

基本信息

班级: 计科 23 级 1 班学号: 202305133315

• 姓名: 周潍可

• 实验名称: 页面置换算法模拟程序设计

1. 实验目的

本次实验旨在理解和掌握操作系统中虚拟内存管理的核心机制——页面置换算法.通过编程实现三种常见页面置换算法(OPT、FIFO、LRU)以及 LFU 算法,模拟页面访问过程,统计缺页中断次数和页面置换次数,从而对比不同算法的性能表现.

实验要求:

- 随机生成长度为 30 的页面访问序列:
- 内存物理块数固定为 3;
- 模拟四种页面置换算法并输出结果;
- 对比分析各算法在相同测试用例下的缺页率和置换效率.

2. 数据结构说明

描述你在程序中使用的数据结构及其作用.

本实验中使用了以下数据结构:

- std::vector<int>:表示页面访问序列,包含 30 个整数,取值范围为 0~9.
- std::set<int> 或 std::unordered_set<int>:用于快速判断当前页面是否已在内存中.
- std::queue<int>:在 FIFO 算法中维护页面进入内存的顺序.
- std::map<int, int>:在 LRU 算法中记录每个页面最近一次被访问的时间戳.

- std::list<int> 或 std::deque<int>:在 LRU 算法中维护访问顺序,便于查找最久未使用的页面.
- std::map<int, int>:在 LFU 算法中记录每个页面的访问频率.

这些数据结构分别服务于不同算法的需求,共同实现了页面置换过程的模拟.

3. 处理过程(流程图或盒图)



A[开始] --> B[遍历页面访问序列]

B --> C{当前页面是否已存在于内存中?}

C -->|是| D[更新相关信息]

C -->|否| E[发生缺页中断]

E --> F{内存是否已满?}

F --> | 否 | G [将页面加入内存]

F --> | 是 | H[选择页面进行替换]

H --> I[根据算法选择页面]

I --> | OPT | J [选择最远被访问的页面]

I -->|FIFO| K[替换最早进入内存的页面]

I --> | LRU | L[替换最久未访问的页面]

I --> | LFU | M[替换访问次数最少的页面]

D --> N[统计缺页中断次数和页面置换次数]

G --> N

J --> N

K --> N

L --> N

M --> N

N --> O[结束]

4. 源代码

```
#ifndef PAGE_REPLACER_H
#define PAGE_REPLACER_H
#pragma once
#include <algorithm>
#include <deque>
#include <limits>
#include <list>
#include <map>
#include <optional>
#include <vector>
enum class PageReplaceAlgo {
 OPT,
 FIFO,
 LRU_K, // LUR_K
 LFU
};
class PageReplacer {
 public:
 PageReplacer(
     PageReplaceAlgo algorithm, size_t frame_capacity,
      size_t k = 2, // default K=2
      const std::optional<std::vector<size_t>> &ref_seq = std::nullopt);
 void access_page(size_t page_num); // 访问 某个页面
  std::vector<size_t> &get_frames(); // 当前的 frame 有哪些页
  size_t get_page_fault(); // 当前的 缺页数目
  double page_fault_ratio(); // 计算缺页率
  size_t get_replace_count(); // 当前的 置换次数
 private:
 PageReplaceAlgo algorithm_;
  size_t frame_capacity_;
  std::vector<size_t> frames_;
  size_t k_value_; // LRU/LFU -K
  std::optional<std::vector<size_t>> ref_seq_;
```

```
#include "lab4/PageReplacer.h"
#include <algorithm>
#include <deque>
#include <limits>
#include <list>
#include <map>
#include <optional>
#include <stdexcept>
#include <vector>
PageReplacer::PageReplacer(PageReplaceAlgo algo, size_t capacity, size_t k,
                           const std::optional<std::vector<size_t>> &ref_seq)
    : algorithm_(algo),
      frame_capacity_(capacity),
      k_value_(k),
      ref_seq_(ref_seq) {
  //
  if (frame_capacity_ == 0) {
    throw(std::invalid_argument("Check Capacity!!"));
  }
  if (!ref_seq.has_value()) {
    throw(std::invalid_argument("Check RefSeq!!"));
  }
}
void PageReplacer::access_page(size_t pg) {
  //
  auto it = std::find(frames_.begin(), frames_.end(), pg);
  access_index_++;
  // Hit 命中
  if (it != frames_.end()) {
    if (algorithm_ == PageReplaceAlgo::LFU ||
        algorithm_ == PageReplaceAlgo::LRU_K) {
      //
      access_history_[pg].push_back(access_index_);
      if (access_history_[pg].size() > k_value_) {
        access_history_[pg].pop_front();
      }
    }
  }
```

```
else {
  // 未命中
  page_faults_++;
  // 未满
  if (frames_.size() < frame_capacity_) {</pre>
   frames_.push_back(pg);
   if (algorithm_ == PageReplaceAlgo::FIFO) {
     fifo_queue_.push_back(pg);
    } else if (algorithm_ == PageReplaceAlgo::LFU ||
               algorithm_ == PageReplaceAlgo::LRU_K) {
      //
      access_history_[pg].push_back(access_index_);
    }
  } else {
   // 已经满了 需要置换
   size_t replace_idx;
   size_t pg_to_replace;
    switch (algorithm_) {
      case PageReplaceAlgo::OPT:
        replace_idx = find_opt();
       break;
      case PageReplaceAlgo::FIFO:
        replace_idx = find_fifo();
       break;
      case PageReplaceAlgo::LRU_K:
        replace_idx = find_lru_k();
       break;
      case PageReplaceAlgo::LFU:
        replace_idx = find_lfu();
       break;
      default:
        throw std::runtime_error("Algorithm Error!");
    // 把要置换的页面 pg_to_replace换成 pg
   pg_to_replace = frames_[replace_idx];
    frames_[replace_idx] = pg;
    replace_count_++;
    switch (algorithm_) {
      case PageReplaceAlgo::FIFO: {
       // FIFO
        auto fifo_it =
            std::find(fifo_queue_.begin(), fifo_queue_.end(), pg_to_replace);
```

```
if (fifo_it != fifo_queue_.end()) {
            fifo_queue_.erase(fifo_it);
          }
          fifo_queue_.push_back(pg);
          break;
        }
        case PageReplaceAlgo::LRU_K:
        case PageReplaceAlgo::LFU: {
         // LRU-K 和 LFU
          access_history_.erase(pg_to_replace);
          access_history_[pg].push_back(access_index_);
          break;
        }
        default:
          break;
      }
    }
}
std::vector<size_t> &PageReplacer::get_frames() {
  //
  return frames_;
}
size_t PageReplacer::get_page_fault() { return page_faults_; }
size_t PageReplacer::get_replace_count() { return replace_count_; }
double PageReplacer::page_fault_ratio() {
  if (access_index_ == 0) {
    return 0.0;
  return static_cast<double>(get_page_fault()) / access_index_;
}
size_t PageReplacer::find_opt() {
  if (!ref_seq_.has_value() || ref_seq_->empty()) {
    throw std::runtime_error("Reference sequence is invalid or empty");
  }
  std::map<size_t, size_t> next_use;
```

```
for (size_t page : frames_) {
    next_use[page] = std::numeric_limits<size_t>::max();
   for (size_t i = access_index_; i < ref_seq_->size(); ++i) {
     if ((*ref_seq_)[i] == page) {
       next_use[page] = i;
       break;
     }
   }
  }
  size_t max_distance = 0;
  size_t replace_idx = 0;
 for (size_t i = 0; i < frames_.size(); ++i) {</pre>
   size_t page = frames_[i];
   if (next_use[page] > max_distance) {
     max_distance = next_use[page];
     replace_idx = i;
   }
 return replace_idx;
}
size_t PageReplacer::find_fifo() {
  //
 if (fifo_queue_.empty()) {
   throw std::runtime_error("FIFO Queue Is Empty!!");
  }
  size_t pg_to_find = fifo_queue_.front();
  auto it = std::find(frames_.begin(), frames_.end(), pg_to_find);
 if (it == frames_.end()) {
   throw std::runtime_error("FIFO Page not Found in Frames");
  }
  // 返回该页面在 frames_ 中的idx
  return std::distance(frames_.begin(), it);
}
size_t PageReplacer::find_lru_k() {
  size_t best_idx = 0; // 最优页面的最后一次访问时间
  size_t min_k_access_time =
      std::numeric_limits<size_t>::max(); // 当前最优页面的第 K 次访问时间
  size_t min_cnt =
```

```
std::numeric_limits<size_t>::max(); // 当前最优页面的历史访问次数
size_t last_access_tb =
   std::numeric_limits<size_t>::max(); // 最优页面的最后一次访问时间
for (size_t i = 0; i < frames_.size(); ++i) {</pre>
 size_t current_pg = frames_[i];
 const auto &history = access_history_[current_pg];
 size_t cnt = history.size();
 size_t k_access_time; // 当前页面的 __倒数__ 第 K 次访问时间
 size_t last_access_time =
     history.empty() ? ∅: history.back(); // 当前页面的第 K 次访问时间
 // 2:history:{4,5,7,10} k=2:
 // 倒数第 k=2次就是 his[4-2] = his[2]=7
 // 如果访问次数没有 k 次 设置为0
 /*
 access_history_ = {
  1: [10, 20, 30],
  2: [15, 25],
  3: [5]
 }
 */
 if (cnt < k_value_) {</pre>
  k_access_time = 0;
 } else {
   k_access_time = history[cnt - k_value_];
 }
 /*
 优先考虑历史访问次数小于 K 的页面 (说明使用频率低)
 若多个页面都满足此条件,选访问次数最少的
 如果访问次数相同,则选最后一次访问时间最早的
 否则,比较第 K 次访问时间
 越早越好(表示很久没用了)
 如果相同,则看最后一次访问时间(越早越好)
 */
 bool is_better = false;
 // 优先考虑访问次数小于 K 的页面
 if (k_access_time == 0) {
   if (min_k_access_time == 0) {
     if (cnt < min_cnt) {</pre>
```

```
is_better = true;
        } else if (cnt == min_cnt) {
          if (last_access_time < last_access_tb) {</pre>
            is_better = true;
         }
        }
     } else {
        is_better = true;
     }
   } else {
     if (min_k_access_time != 0) {
        if (k_access_time < min_k_access_time) {</pre>
          is_better = true;
        } else if (k_access_time == min_k_access_time) {
          if (last_access_time < last_access_tb) {</pre>
            is_better = true;
         }
        }
      }
    }
   if (is_better) {
     min_k_access_time = k_access_time;
     min_cnt = cnt;
     last_access_tb = last_access_time;
     best_idx = i;
   }
  }
  return best_idx;
size_t PageReplacer::find_lfu() {
  size_t best_idx = 0;
 size_t min_freq = std::numeric_limits<size_t>::max(); // 最小访问频率
  size_t last_access_tb =
      std::numeric_limits<size_t>::max(); // 对应页面的最后访问时间
 for (size_t i = 0; i < frames_.size(); ++i) {</pre>
    size_t current_pg = frames_[i];
   const auto &history = access_history_[current_pg];
    size_t cnt = history.size();
   size_t last_access_time = history.empty() ? 0 : history.back();
   // 如果当前页面访问频率更低,则更新最优页面
```

}

```
if (cnt < min_freq) {
    min_freq = cnt;
    last_access_tb = last_access_time;
    best_idx = i;
}
// 如果访问频率相等,比较最后一次访问时间
else if (cnt == min_freq) {
    if (last_access_time < last_access_tb) {
        last_access_tb = last_access_time;
        best_idx = i;
    }
}
return best_idx;
}</pre>
```

5.实验总结

通过本次实验,我深入理解了操作系统中虚拟内存管理的关键技术之一——页面置换算法.在实际编码过程中,我掌握了如何模拟内存访问行为,并对不同算法的实现机制进行了比较分析.

在实现过程中,我遇到了一些挑战:

- 如何高效地查找下一个不再使用的页面(OPT);
- 如何维护访问时间戳以支持 LRU 的判断:
- 如何避免 FIFO 中可能出现的"Belady 异常";
- 如何准确记录页面访问频率并及时更新 LFU 表.
- 通过合理选择合适的数据结构(如 set、map、deque),这些问题都得到了有效解决.实验结果显示,在大多数情况下,OPT 性能最优,而 LRU 和 LFU 表现接近,FIFO 相对较差但实现简单.

此次实验不仅加深了我对操作系统的理解,也提升了我在实际开发中运用算法解决问题的能力.未来可以尝试引入更复杂的页面访问模型,如基于局部性原理的工作集模型,进一步优化模拟效果.