操作系统实验报告

学 生 姓 名 学 号 班 级 苏靖博 20105050110 计实验20

实验名称	进程管理实验	实验序号	1
实验日期	Sep. 29 2022	实验人	苏靖博

一、实验目的和要求

- 1. 通过对进程调度算法的模拟,进一步理解进程的基本概念
- 2. 加深对进程运行状态和进程过程、调度算法的理解
- 3. 进行模拟的调度算法有:先来先服务调度算法 (First Come First Serve FCFS,时间片轮转法调度算法 (Round Robin RR)和动态优先级调度算法 (Preemptive Priority PP)

二、相关背景知识

- 1. 了解相关OS作业调度算法 Scheduling: 先来先服务调度算法 (FCFS)、时间片轮转 法调度算法 (RR)和动态优先级调度算法;
- 2. 基础C language编程技巧 (pointer, etc.);
- 3. 熟悉Linux 环境及常用工具操作技巧 (gcc, gdb, vim, tmux, etc.).

三、实验内容

- 1. 用C语言实现对N个进程采用某种进程调度算法(如先来先服务调度、时间片轮转调度、动态优先级调度)的调度;
- 2. 为了清楚地观察每个进程的调度过程,程序应将每个进程的被调度情况显示出来:
- 3. 分析程序运行的结果,并谈一下自己的收获.

四、关键数据结构与函数的说明

typedef struct Process {

```
Process:
```

int pid;

```
int arrival time;
  int execution time;
  int wait time;
  int priority;
} process t;
void initialize(); // initialize the process array
Oueue:
typedef struct queue {
  struct queue* next;
  struct queue* prev;
  process t pcb;
} *queue t;
queue t create(); // create a queue based on double-end linkedlist, and return
  the head of the list
void clear(queue t head); // clear the queue and release its memory
int is_empty(queue_t head); // return 1 if the queue is empty, and 0
```

2022-9-29 第2页/共6页

otherwise

void append(process_t x, queue_t head); // append an element to the
back of the queue

process_t pop(queue_t head); // pop the top element of the queue and
 return it

void await (queue t head); // print the status of the queue now

(Min) Heapq:

void push (process_t x, int t); // push an element into heap at t
void pull (int x); // order the from x in heap
process_t popq(int t); // pop the top (minium) element at t and return it
int update(); // update the priority of elements in the heap and return the top
 (minium) element at the same time

五、编译与执行过程截图

- USE gcc -g main.c -Wall -Werror -std=c11 && ./a.out fcfs to test the First Come First Serve scheduling ONLY
- OR gcc -g main.c -Wall -Werror -std=c11 && ./a.out rr to test the Round Robin scheduling ONLY
- OR gcc -g main.c -Wall -Werror -std=c11 && ./a.out pp to test the Preemptive Priority scheduling ONLY
- OR gcc -g main.c -wall -werror -std=c11 && ./a.out can test all three schedulings together with the same series of processes.

Experiments:

5 Processes, using the last compiling instruction:

```
PID AT
         ET
               PRI
1 0
         6
               6
2 6
         3
               9
3 8
               7
         1
         7
  5
               8
         5
```

2022-9-29 第3页/共6页

```
16 4
17 4
18 4
[Context Switching! Process 2 has waited 12 s]
20 2
[Context Switching! Process 3 has waited 13 s]
PID Waiting Time
1 0
2 12
3 13
5 2
Total Waiting Time: 33s
Average Waiting Time: 6.60s
[Round Robin Running...]
Now: 0 s, PID: 1, [Queue]: No element in the queue...
Now: 1 s, PID: 1, [Queue]: No element in the queue...
Now: 2 s, PID: 1, [Queue]: No element in the queue...
Now: 3 s, PID: 1, [Queue]: No element in the queue...
Now: 4 s, PID: 5, [Queue]: 1
Now: 5 s, PID: 5, [Queue]: 1 4
Now: 6 s, PID: 1, [Queue]: 4 2 5
Now: 7 s, PID: 1, [Queue]: 4 2 5
Now: 8 s, PID: 4, [Queue]: 2 5 3
Now: 9 s, PID: 4, [Queue]: 2 5 3
Now: 10 s, PID: 2, [Queue]: 5 3 4
Now: 11 s, PID: 2, [Queue]: 5 3 4
Now: 12 s, PID: 5, [Queue]: 3 4 2
Now: 13 s, PID: 5, [Queue]: 3 4 2
Now: 14 s, PID: 3, [Queue]: 4 2 5
Now: 15 s, PID: 4, [Queue]: 2 5
Now: 16 s, PID: 4, [Queue]: 2 5
Now: 17 s, PID: 2, [Queue]: 5 4
Now: 18 s, PID: 5, [Queue]: 4
Now: 19 s, PID: 4, [Queue]: No element in the queue...
Now: 20 s, PID: 4, [Queue]: No element in the queue...
Now: 21 s, PID: 4, [Queue]: No element in the queue...
PID Waiting Time
1 22
2 6
3 10
4 9
5 2
Total Waiting Time: 49s
Average Waiting Time: 9.80s
[Preemptive Priority Running...]
Now: 0 s, PID: 1
Now: 1 s, PID: 1
Now: 2 s, PID: 1
Now: 3 s, PID: 1
Now: 4 s, PID: 1
Now: 5 s, PID: 5
Now: 6 s, PID: 5
Now: 7 s, PID: 1
Now: 7 s, PID: 5
Now: 8 s, PID: 5
Now: 9 s, PID: 4
Now: 10 s, PID: 4
Now: 11 s, PID: 5
Now: 11 s, PID: 4
Now: 12 s, PID: 3
Now: 12 s, PID: 2
Now: 13 s, PID: 2
Now: 14 s, PID: 4
Now: 15 s, PID: 4
```

2022-9-29 第4页/共6页

Total Waiting Time: 25s
Average Waiting Time: 5.00s

六、实验结果与分析

- 1. First Come First Serve Scheduling拥有最简单的实现方式(FIFO), 然而其策略也导致了它不那么efficient, 会有更长的waiting time。通常FCFS的waiting time并不稳定, 会根据process的生成情况变化:
- 2. 一般地, Round Robin Scheduling的waiting time较长, 在现实情况中多次的 context switching(出入queue)会造成大量时间开销;抢占式(Preemptive)策略效 率会受最大CPU time slice影响, 因此可能会有更长的waiting time和responce time, 还有较低的吞吐量(throughput);
- 3. 通常情况下, Preemptive Priority Scheduling的average waiting time最短,通过堆进行priority ordering能够优化CPU对process的处理顺序及效率,使每个process都有机会执行,能够提高throughput并减少每个process的average waiting time,因此效率较高。特别地,如果两个随机生成的process的priority相等,那么该策略就会转换为FCFS Scheduling,使得平均效率降低。

七、调试时遇到的问题及解决方法

1. 连续执行后waiting time忘记清零解决方法: 每次执行任务前及时清零计数器

2. 死循环

通过打断点+输出调试找到死循环的位置进行修正

3. malloc abort

对malloc结构的格式进行检查

4. segmentation fault

常见的问题,一样通过不断注释+输出调试找到出现段错误的位置加以修正

2022-9-29 第5页/共6页

八、调试后的程序源代码

https://github.com/Sue217/NCUT/tree/main/OS/lab1

九、实验体会

- 1. malloc时要时刻注意内容及大小是否符合要求
- 2. 出现死循环或段错误要保持头脑冷静清晰,不断注释打断点找到出现问题的位 置,一般情况下出现类似问题的原因较为固定,经过不断coding和debug会逐渐 培养出对此类问题的判断和观察力
- 3. 将多个任务分开写便于分别调试, 最后再将其合并在一起, 不至于在整体编写 时出现混乱的情况

第6页/共6页 2022-9-29