实验6: 并发与锁机制-2023.04.28

Assignment 1 自旋锁与信号量的实现

子任务1—利用自旋锁和信号量实现同步

子任务2—自实现锁机制

Assignment 2 生产者-消费者问题

总要求与问题场景

子任务1—线程的竞争与冲突

子任务2—利用信号量解决问题

Assignment 3 哲学家就餐问题

问题场景

子任务1—简单解决方法

子任务2—死锁应对策略

提交要求

Assignment 1 自旋锁与信号量的实现

子任务1─利用自旋锁和信号量实现同步

在实验6中,我们实现了自旋锁和信号量机制。现在,请同学们**分别**利用指导书中实现的**自旋锁**和**信号量**方法,解决实验6指导书中的**"消失的芝士汉堡"**问题,保存结果截图并说说你的总体思路。**注意**:请将你**姓名的英文缩写**包含在某个线程的输出信息中(比如,代替母亲或者儿子),用作结果截图中的个人信息表征。

子任务2一自实现锁机制

实验6教程中使用了原子指令 xchg 来实现自旋锁。但这种方法并不是唯一的。例如,x86指令中提供了另外一个原子指令 bts 和 lock 前缀等,这些指令也可以用来实现锁机制。现在,同学们需要结合自己所学的知识,实现一个与指导书实现方式不同的锁机制。最后,尝试用你实现的锁机制解决"消失的芝士汉堡"问题,保存结果截图并说说你的总体思路。

Assignment 2 生产者-消费者问题

总要求与问题场景

- 1. 同学们请在下述问题场景A或问题场景B中**选择一个**,然后在实验6教程的代码环境下创建多个线程 来模拟你选择的问题场景。同学们需自行决定每个线程的执行次数,以方便观察临界资源变化为首 要原则。
- 2. 请将你**学号的后4位**包含在其中一个线程的输出信息中,用作结果截图中的个人信息表征。例如,学号为 21319527 的同学选择问题A,并扮演服务生A,则服务生A放入1块蛋糕时,程序输出 "Wait er-A 9527 put a piece of matcha cake in the plate."
- 问题场景A: 宴会蛋糕服务
- 问题描述:某位商人在餐厅举行生日宴会。餐桌上有一个点心盘,最多可容纳5块蛋糕,每个人(服务生或者来宾)每次只能放入/拿出1块蛋糕。服务生A负责向点心盘中放入祛茶蛋糕,服务生B负责向点心盘中放入芒果蛋糕。生日宴会上一共有6位男性来宾和4位女性来宾,男性来宾等待享用抹茶蛋糕,女性来宾则等待享用芒果蛋糕。如果盘中没有对应口味的蛋糕且点心盘没有放满,来宾会给相应的服务生发送一个请求服务信号,服务生收到信号后会放入1块蛋糕。

• 问题场景B: 抽烟者与供应商

• 问题描述: 酒馆的吧台坐着3位抽烟者和1位供应商。每位抽烟者会不停地卷烟并抽掉,但是要卷起并抽掉一支烟,抽烟者需要三种材料:烟草、纸和胶水。三位抽烟者中,第1位拥有烟草,第2位拥有纸,第3位拥有胶水。供应商会源源不断地提供三种材料,每次他会将两种随机的材料组合放在吧台的桌面上,拥有剩下那种材料的抽烟者,会立刻取走材料卷一根烟并抽掉它,然后给供应商发送一个完成信号,供应商就会放另外两种不同的材料组合在桌面上,这样的过程一直重复。

子任务1一线程的竞争与冲突

在子任务1中,要求**不使用任何实现同步/互斥的工具**。因此,不同的线程之间可能会产生竞争/冲突,从而无法得到预期的运行结果。请同学们将线程竞争导致错误的场景呈现出来,保存相应的截图, 并描述发生错误的场景。(**提示**:可通过输出共享变量的值进行观察)

子任务2—利用信号量解决问题

针对你选择的问题场景,简单描述该问题中各个线程间的互斥关系,并使用信号量机制实现线程的 同步。说说你的实现方法,并保存能够证明你成功实现线程同步的结果截图。

Assignment 3 哲学家就餐问题

问题场景

假设有5位哲学家,他们在午餐时只能思考或吃面。午餐时,这些哲学家共用一个圆桌,每位哲学家都坐在一把指定的椅子上。在桌子上放着5根筷子,每两根筷子之间都放着一碗葱油面。下面是一些约束条件:

- 当一位哲学家处于思考状态时,他对其他哲学家不会产生影响。
- 当一位哲学家感到饥饿时,他会试图拿起与他相邻的两根筷子。
- 一个哲学家一次只能拿起一根筷子,在拿到两根筷子之前不会放下手里的筷子。
- 如果筷子在其他哲学家手里,则需要等待。
- 当一个饥饿的哲学家同时拥有两根筷子时,他会开始吃面。
- 吃完面后的哲学家会同时放下两根筷子,并开始思考。

子任务1一简单解决方法

同学们需要在实验6教程的代码环境下,创建多个线程来模拟哲学家就餐的场景。然后,同学们需要结合信号量来实现理论课教材(参见《操作系统概念》中文第9版第187页的内容)中给出的关于哲学家就餐问题的**简单解决方法**。最后,保存结果截图并说说你是怎么做的

注意:

- 1. 截图结果中不能出现饥饿/死锁,可以通过输出不同哲学家的状态信息,验证你使用教材的方法确实能解决哲学家就餐问题。
- 2. 请将你学号的后4位包含在其中一个哲学家线程的输出信息中,用作结果截图中的个人信息表征。

子任务2一死锁应对策略

子任务1的解决方案保证两个相邻的哲学家不能同时进食,但是这种方案可能导致死锁。请同学们描述子任务1解决方法中会导致死锁的场景,并将其复现出来。进一步地,请同学们在下述4种策略中选择1种,解决子任务1中的死锁问题,并在代码中实现。最后,保存结果截图并说说你的实现思路。

- 策略1:利用抽屉原理(鸽笼原理)。即允许最多4个哲学家同时坐在桌子上,保证至少有1位哲学家 能吃到面。
- 策略2: 利用AND信号量机制或信号量保护机制。仅当哲学家的左右两支筷子都可用时,才允许他拿 起筷子进餐(或者说哲学家必须在临界区内拿起两根筷子)。

- 策略3:使用非对称的解决方案。即规定奇数号的哲学家先拿起他左边的筷子,然后再去拿他右边的筷子;而偶数号的哲学家则先拿起他右边的筷子,然后再去拿他左边的筷子。按照这一规定,将是1、2号哲学家竞争1号筷子,3、4号哲学家竞争3号筷子。即五个哲学家都竞争奇数号筷子,获得后,再去竞争偶数号筷子,最后总会有一个哲学家能获得两支筷子而进餐。
- 策略4:基于管程的解决方法。参考理论课教材(见《操作系统概念》中文第9版190-191页),采用 类似策略2的思路,定义管程来控制筷子的分布,控制哲学家拿起筷子和放下筷子的顺序,确保两个 相邻的哲学家不会同时用餐。

提交要求

1. 截止日期: 2023年5月20日00: 00

2. 提交邮箱: sysu_os2023@163.com

3. 邮件主题、压缩包、报告文件命名:实验6-学号-姓名

4. **内容要求**:请大家根据上述要求,完成Assignment 1~Assignment 3,按规范撰写实验报告,并提交.asm汇编源码/C/C++源码。实验结果截图放到实验报告中,截图中尽量包含个人信息要素。

5. 实验6指导书网址: https://gitee.com/nelsoncheung/sysu-2023-spring-operating-system/tree/main/lab6