



دانشکده مهندسی کامپیوتر

درس سیستم‌های عامل

تمرین سری سوم

مدرسین دکتر رضا انتظاری ملکی، دکتر وحید ازهری

تیم طراح عرفان زارع – هانا هاشمی

تاریخ انتشار ۱۴۰۲/۰۹/۰۳

تاریخ تحویل ۱۴۰۲/۰۹/۱۲

➤ در رابطه با تمرین

- نمره این تمرین از ۱۰۰ می باشد و بارم هر سوال روبه روی آن نوشته شده است.
- به هیچ وجه تمرینی را از دیگران کپی نکنید. در صورت مشاهده تقلب و کپی در تمرینات، نمره هر دو طرف صفر در نظر گرفته می شود.

۱- به سوالات زیر پاسخ دهید. (۱۵ نمره)

- الف) تفاوت بین thread های سطح کاربر با thread های سطح kernel در چیست؟ تحت چه شرایطی بر یکدیگر برتری دارند؟
- ب) هنگامی که یک thread ساخته می‌شود، چه منابعی از سیستم را به خود اختصاص می‌دهد؟ این منابع اختصاص یافته با زمانی که وقتی یک process ساخته می‌شود چه تفاوتی دارد؟
- پ) الگوریتم های زمان بندی FCFS, SRTF, RR را در نظر بگیرید. آیا گرسنگی (starvation) در هریک یا همه این الگوریتم ها ممکن است؟ در صورت وجود راه حل برای رفع این مشکل، آن را مطرح کنید.
- ت) عمل switching بین دو یا چندین thread هزینه کمتری نسبت به process ها دارد. علت این امر چیست؟
- ث) در مسئله غذاخوری فیلسوف ها، شرایطی را بیان کنید که منجر به گره (deadlock) شود.

۲- خروجی کد زیر در "Line A" چه خواهد بود؟ دلیل خود را با بررسی خط به خط کد بیان نمایید. (۱۵ نمره)

```
#include <sys/types.h>
#include <stdio.h>
#include <unistd.h>
int value = 5;
int main(){
    pid_t pid;
    pid = fork();
    if (pid == 0) {
        value += 15;
        return 0;
    }
    else if (pid > 0) {
        wait(NULL);
        printf("PARENT: value = %d",value); /* Line A */
        return 0;
    }
}
```

۳- دو thread را مانند جدول زیر در نظر بگیرید که از یک حافظه مشترک استفاده می کنند. این دو thread به صورت همروند اجرا می شوند. مقدار اولیه X صفر است و هرباری که مقداری به X اضافه می شود، در یک ثبات ذخیره می شود. تمامی مقادیر احتمالی زمانی که دو thread کار خود را انجام دهند را بنویسید. (۱۰ نمره)

Thread A	Thread B
for i = 1 to 5 do x = x + 1;	for j = 1 to 5 do x = x + 1;

۴- ذهن خلاق و بهینه دوست شما که بسیار به بازی های کامپیوتری علاقه دارد و از محدودیت های پردازشی موجود نیز باخبر است، به تازگی با مفهوم پردازش موازی آشنا شده و از شما می پرسد چرا به جای تعداد محدود هسته های محاسباتی موجود در پردازنده های امروزی، از تعداد بیشتری هسته (مثلا ۱۰۰ هسته!) استفاده نمی شود تا از سرعت های چند برابر بهره بگیریم؟ پاسخ شما چیست؟ (نرخ افزایش سرعت را برای ۲، ۴، ۸ و ۱۰۰ هسته محاسبه کنید) (۱۵ نمره)

۵- با در نظر گرفتن مجموعه پردازش های زیر و با فرض اینکه پردازش ها به ترتیب P1, P2, P3, P4, P5 از زمان t=0 در دسترس CPU قرار گرفته باشند، به سوالات زیر پاسخ دهید: (۲۵ نمره)

Process	Burst Time	Priority
P ₁	۲	۲
P ₂	۱	۱
P ₃	۸	۲
P ₄	۴	۲
P ₅	۵	۳

الف) گانت چارت حاصل از اجرای هریک از الگوریتم های زمان بندی FCFS، RR، SJF و non-preemptive را رسم کنید. (فرض کنید پردازش های که عدد اولویت آن بیشتر است، اولویت بالاتری دارد)

- ب) مقدار زمان برگشت را برای هریک از پردازها در هریک از الگوریتم‌های زمان‌بندی قسمت (الف) محاسبه کنید.
- پ) مقدار زمان انتظار را برای هریک از پردازها در هریک از الگوریتم‌های زمان‌بندی قسمت (الف) محاسبه کنید.
- ت) کدام الگوریتم زمان‌بندی، کمترین میانگین زمان انتظار را برای تمامی پردازها دارد؟

۶- یک مسئله تولیدکننده – مصرف‌کننده با بافر محدود را در نظر بگیرید که در آن چندین تولیدکننده به صورت همزمان وجود دارند و اندازه آیتم‌های تولیدی و مصرفی با هم متفاوت است. ظرفیت کل بافر N است و این پردازها از دو سمافور شمارشی برای دسترسی به بافر استفاده می‌کنند. $full$ دارای مقدار اولیه صفر و $empty$ دارای مقدار اولیه N است.

(۲۰ نمره)

هر تولیدکننده کد زیر را برای اضافه کردن آیتمی با اندازه k به بافر استفاده می‌کند:

```
for i from 1 to k do {
    P(empty)
}
//insert item of size k into buffer
V(full)
```

مصرف‌کننده نیز کد زیر را برای حذف آیتم از بافر اجرا می‌کند:

```
P(full)
//remove item of size k from the buffer
for i from 1 to k do {
    V(empty)
}
```

آیا با استفاده از این کد می‌توان اطمینان حاصل کرد که:

- الف) تولیدکننده تا زمانی که در بافر ظرفیت کافی وجود نداشته باشد، آیتمی را اضافه نکند؟
- ب) مصرف‌کننده تنها زمانی که آیتمی در بافر باشد اقدام به حذف کند؟
- پ) تنها یک پرداز (تولیدکننده یا مصرف‌کننده) از بافر در یک زمان استفاده کند؟
- ت) بن بست ایجاد نمی‌شود؟