### تمرین سوم سیستمهای عامل

# اشکان شکیبا (۹۹۳۱۰۳۰)

## سوال اول

در پردازه فرزند، مقدار متغیر pid که حاصل تابع fork است صفر و مقدار pid1 برابر آیدی خود پردازه میشود. در پردازه پدر نیز حاصل تابع fork برابر آیدی پردازه فرزند و مقدار pid1 برابر آیدی خود پردازه میشود.

بنابراین خروجیها به صورت D: 2600 و C: 2603 ،B: 2603 ،A: 0 هستند.

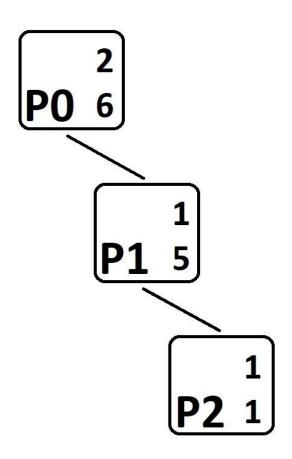
## سوال دوم

ابتدا پردازه P0 پردازه P1 را ساخته و وارد if اول میشود و با افزایش count بردازه P0 پردازه pid بردازه و با برقراری شرط pid خود به ۲، آن را پرینت میکند. وارد if سوم میشود و با افزایش count به ۶، آن را پرینت میکند.

در پردازه P1 اولین if به دلیل عدم برقراری شرط pid رد شده و در دومین if مقدار count به ۱ افزایش مییابد. سپس پردازه P2 ساخته شده و مقدار count پرینت میشود. در ادامه نیز با برقراری شرط pid2 و ورود به سومین if مقدار count به ۵ افزایش یافته و پرینت میشود.

در پردازه P2 ابتدا در if دوم مشابه پردازه قبل مقدار count برابر با یک پرینت میشود. سپس به دلیل عدم برقراری هیچ یک از شرطهای pid و pid2 از سومین if رد شده و مجددا همان مقدار قبلی count پرینت میشود.

درخت پردازهها:



### سوال سوم

زمانی که برنامه به خط B برسد حداقل ۲ ترد فعال وجود دارند، یکی ترد اصلی برنامه و دیگری ترد اول از آرایه تردها که مربوط به تابع print\_message1 است. ترد سومی نیز خواهیم داشت که دومین ترد آرایه و مربوط به تابع print\_message2 است و ممکن است تا آن لحظه فعال نشده باشد، یا فعال باشد، و یا حتی پیشتر فعالیت آن به اتمام رسیده باشد. بنابراین در زمان اجرای خط B، ۲ یا ۳ ترد فعال وجود خواهند داشت.

## سوال چهارم

الف) با توجه به همزمانی دو ترد برای افزایش مقدار shared\_value، پدیده race condition رخ میدهد که بسته به میزان رخ دادن آن، مقدار نهایی میتواند عددی بین 1000000 تا 2000000 باشد.

ب) خیر، در صورت استفاده از فورک، هر یک از پردازههای فرزند و پدر، مقدار متفاوتی از متغیر را نگهداری میکنند. در واقع این یکی از اصلیترین تفاوتهای برنامههای مالتی پراسس و مالتی ترد است، که تردها فضای مشترک دارند اما پراسسها ایزولهاند و هر یک PCB مختص به خود را دارند.

## سوال ينجم

حالت اول: یکی از دستورها پس از پایان دیگری اجرا شود، خروجی ۴ حالت دوم: دستورها همزمان اجرا شده و ابتدا دستور اول پایان یابد، خروجی ۳

حالت سوم: دستورها همزمان اجرا شده و ابتدا دستور دوم پایان یابد، خروجی ۶

## بخش عملي

## جمع ماتریس به صورت تک ترد:

```
#include <time.h>
#define ROWS 100
#define COLS 100
int thread[ROWS];
    struct timespec start time, end time;
        thread[row] = sum;
   printf("elapsed time: %f seconds\n", elapsed time);
```

#### جمع ماتریس به صورت مالتی ترد:

```
#define COLS 100
   thread[row] = sum;
           matrix[i][j] = rand() % 10;
   int thread args[m];
```

```
// end time
double elapsed_time;
clock_gettime(CLOCK_MONOTONIC, &end_time);
elapsed_time = (end_time.tv_sec - start_time.tv_sec) +
(end_time.tv_nsec - start_time.tv_nsec) / 10000000000.0;
printf("elapsed time: %f seconds\n", elapsed_time);

return 0;
}
```

زمانی که ماتریس کوچک و تعداد درایههای هر ردیف کم باشد، اجرای برنامه به شکل تک ترد بهینهتر است؛ چرا که هزینه ساخت تردها از میزان بهبود همزمان کردن محاسبات بیشتر میشود. البته که این هزینه با افزایش اندازه ماتریس کمرنگتر شده و اجرای مالتی ترد عملیات راه حل بهینهتری خواهد بود. همچنین در ماتریسهای بسیار بزرگ و با ردیفهای زیاد، ممکن است تعداد تردها از حداکثر ظرفیت میزبانی سیستم بیشتر شده و منجر به اختلال شود.

#### ضرب ماتریس به صورت تک ترد:

```
#define M 1000
int matrix2[M][M];
int matrix3[M][M];
           matrix2[i][j] = rand() % 10;
    clock gettime(CLOCK MONOTONIC, &start time);
                matrix3[i][j] += matrix1[i][k] * matrix2[k][j];
    double elapsed time;
```

#### ضرب ماتریس به صورت مالتی ترد:

```
#define M 1000
int matrix1[M][M];
void *multiply(void *arg) {
            matrix1[i][j] = rand() % 10;
    struct timespec start time, end time;
    pthread t threads[M];
        pthread create(&threads[i], NULL, multiply, arg);
```

```
for (int i = 0; i < M; i++) {
    pthread_join(threads[i], NULL);
}

// end time
double elapsed_time;
clock_gettime(CLOCK_MONOTONIC, &end_time);
elapsed_time = (end_time.tv_sec - start_time.tv_sec) +
(end_time.tv_nsec - start_time.tv_nsec) / 1000000000.0;
    printf("elapsed time: %f seconds\n", elapsed_time);

return 0;
}</pre>
```

```
#define SIZE 1000
int value = 2101;
    pthread exit (NULL);
            pthread exit(NULL);
    pthread exit(NULL);
    struct timespec start time, end time;
    clock gettime(CLOCK MONOTONIC, &start time);
    elapsed time = (end time.tv sec - start time.tv sec) +
(end time.tv nsec - start time.tv nsec) / 1000000000.0;
```

 ۱) اگر عدد مورد نظر برای جستوجو در آرایه مرتبشده زودتر از آرایه اولیه ظاهر شود، مرتبسازی آرایه پیش از جستوجو میتواند منجر به سریعتر یافتن عدد مورد نظر شود.

۲) به طور کلی بله، مگر اینکه تابع جستوجو به شکل دودویی و یا سایر
 الگوریتمهای خاص مشابه پیادهسازی شده باشد.

۳) میتوان ابتدا ترد مرتبسازی را join و سپس ترد جستوجو را اجرا کرد. این کار ممکن است مطابق بخش ۱، منجر به کاهش زمان جستوجو شود؛ اما به طور کلی به دلیل غیر همزمان کردن عملیات، احتمالا زمان اجرا را افزایش خواهد داد.

۴) نحوه بهینهسازی بیش از هر چیز به خواسته ما از برنامه بستگی دارد.
 مثلا اگر تنها هدف از مرتبسازی آرایه کمک به جستوجوی سریعتر در آن
 بوده باشد، میتوان از مرتبسازی چشمپوشی کرده و از الگوریتمهای
 جستوجوی سازگار با آرایههای نامرتب استفاده کرد.

۵) در چنین حالتی، بسیار محتمل است که مرتبسازی منجر به افزایش
 زمان جستوجو شود، به خصوص اگر داده مورد جستوجو پس از

مرتبسازی در انتهای آرایه قرار گیرد، زیرا تا پیش از آن در سراسر آرایه پراکنده است و شانس رسیدن به آن در ایندکسهای کمتر وجود دارد.