

بسمه تعالی

گزارش کار آزمایشگاه سیستم عامل

استاد مربوطه:

مهندس اوا انوری

آزمایش ششم:

Deadlock

اعضای گروه:

فروغ افخمی 9831703

پاییز 1401

توضیح کلی آزمایش 7:

در این آزمایش الگوریتم بانکداران بر روی برنامه ای thread-multi اجرا شد. انواعی از منابع در اینجا 5 تعریف شد که تعدادی از مشتریان (کنفر) قصد استفاده مشترک از آنها را دارند. تعداد هر یک از منابع در دسترس به عنوان آرگومان توسط برنامه دریافت می شود. برای پیاده سازی مشتریان متعدد از pthread استفاده شد. هر مشتری به طور تصادفی تعدادی منبع را درخواست می کند یا پس می دهد. در اینجا طبق دستور کار برای درخواست و پس دادن منابع، توابع request_resources و release_resources پیاده سازی شدند. چون این توابع بر روی منابع مشترک خواندن و نوشتن انجام می دهند برای جلوگیری از condition race از قفل mutex استفاده شده تا انحصار متقابل حفظ شود. هنگام درخواست دادن الگوریتم ابتدا چک می کند که منابع کافی در دسترس باشد و سپس safe بودن حالت بعدی را برای پیشگیری از وقوع بن بست چک کرده و در این صورت منابع را به مشتری اختصاص می دهد. در غیر این صورت درخواست مشتری رد می شود .

توضیح ابتدای کد:

```
#include <time.h>
#include <sys/types.h>
#include <sys/wait.h>
#include <sys/ipc.h>
#include <sys/shm.h>
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <stdbool.h>
#include <unistd.h>
#include <string.h>
#include <pthread.h>
#include <semaphore.h>

#define NUMBER_OF_RESOURCES 5
#define NUMBER_OF_CUSTOMERS 5
#define MAX_CUSTOMER_ITERATION 10
#define MAX_FILE_NAME "max.txt"

sem_t mutex;

int available[NUMBER_OF_RESOURCES];
int maximum[NUMBER_OF_CUSTOMERS][NUMBER_OF_RESOURCES];
int allocation[NUMBER_OF_CUSTOMERS][NUMBER_OF_RESOURCES] = {0};
int need[NUMBER_OF_CUSTOMERS][NUMBER_OF_RESOURCES];
```

```

bool need_lt_work(int need_i[], int work[]);
bool is_safe_state();
int request_resources(int customer_num, int request[]);
int release_resources(int customer_num, int request[]);
void *customer_thread(int n);
void print_state();
char *req_to_str(int req[]);

```

در ابتدا یک سری تعاریف و مقدار دهی های اولیه انجام شده است. برای مثال ما در اینجا ۵ مشتری و ۵ نوع منبع داریم و هر مشتری میتواند حداکثر 10 بار درخواست منبع گرفتن یا آزاد کردن کند. همچنین یک فایل max.txt داریم که به صورت دستی مقادیر max را در آن وارد میکنیم و در پوشه که کد قرار دارد قرار میدهیم تا بتوان از محتوای آن استفاده کرد.

از mutex برای قفل کردن و جلوگیری از race condition استفاده میکنیم که بالاتر نیز توضیح داده شد. حال تعداد منابع در دسترس و ماکسیمم منابع را در یک بردار ذخیره میکنیم. یک سری ماتریس هم داریم که نشان دهنده تعداد allocate کرده و need هر مشتری برای هر منبع میباشد. یک سری تابع نیز تعریف شده که در ادامه به صورت تک به تک توضیح داده خواهند شد.

کد تابع need_lt_work:

```

bool need_lt_work(int need_i[], int work[]) {
    for (int i = 0; i < NUMBER_OF_RESOURCES; i++)
    {
        if (need_i[i] > work[i]) {
            return false;
        }
    }
    return true;
}

```

توضیح تابع need_lt_work:

در این تابع چک میشود که آیا منابع درخواستی مشتری iam کمتر از منابع در دسترس باشد در صورتی که این شرط برای همه منابع برقرار باشد true و در غیر این صورت false برمیگرداند.

کد تابع `is_safe_state`:

```
bool is_safe_state() {
    int work[NUMBER_OF_RESOURCES];
    for (int i = 0; i < NUMBER_OF_RESOURCES; i++)
    {
        work[i] = available[i];
    }

    bool finish[NUMBER_OF_CUSTOMERS] = {0};
    int finish_count = 0;
    bool changed;
    while (finish_count != NUMBER_OF_CUSTOMERS) {
        changed = false;
        for (int i = 0; i < NUMBER_OF_CUSTOMERS; i++)
        {
            if (!finish[i] && need_lt_work(need[i], work)) {
                for (int j = 0; j < NUMBER_OF_RESOURCES; j++)
                {
                    work[j] += allocation[i][j];
                }

                finish[i] = true;
                finish_count++;
                changed = true;
            }
        }
        if (!changed) {
            return false;
        }
    }
    return true;
}
```

توضیح تابع `is_safe_state`:

در این تابع چک میکنیم که آیا در صورت تخصیص منابع به یک درخواست باز هم در حالت safe میمانیم یا خیر؟ بدین منظور سعی میکنیم دنباله ای از روند اجرای ترد ها را پیدا کنیم که دچار deadlock نشوند اگر توانستیم چنین ترتیبی را پیدا کنیم یعنی در حالت امن هستیم و مشکلی برای تخصیص منابع نداریم پس کار را ادامه میدهیم اما اگر چنین ترتیبی پیدا نشد یعنی حالت امن وجود ندارد پس نمیتوانیم منابع را به صورت امن به ترد درخواست کننده بدهیم پس منابع را از آن پس میگیریم.

ابتدا بردار منابع موجود را با یک `for` داخل یک بردار دیگر به نام `work` ریخته ایم. سپس یک بردار `finish` داریم که در صورت تخصیص منابع به آن مشتری خانه مربوط به مشتری را `true` میکنیم.

در واقع ما باید هر $5! * 5!$ حالت ممکن را بررسی کنیم که آیا در هیچ کدام حالت امنی وجود دارد یا نه در صورتی که وجود داشت `true` را `return` میکنیم یعنی در حالت ایمن هستیم.

دو متغیر `changed` , `finish_count` نیز تعریف میکنیم. حال با کمک دو حلقه `for` , `while` این $5! * 5!$ را بررسی میکنیم. در هر بار `iterate` کردن متغیر `changed` را `false` میگذاریم.

حال چک میکنیم اگر کار مشتری `i` ام تمام نشده است و تعداد منابع درخواستی آن کمتر از منابع موجود است (`need_lt_work`) منبع را به آن تخصیص میدهیم و در ادامه و اتمام کارش منابع را در تکه کد زیر آزاد میکند .

```
for (int j = 0; j < NUMBER_OF_RESOURCES; j++)
{
    work[j] += allocation[i][j];
}
```

پس حال کار مشتری `i` ام تمام شده است و خانه مربوط به آن را در بردار `finish`، `true` میکنیم. `changed` را نیز `true` میکنیم چون تغییر کرده و `finish_count` را یکی جلو میبریم.

در صورتی که `changed` بعد از `for`، `false` بماند یعنی اجرای انتخاب شده ایمن نیست و `false` را برمیگردانیم. در غیر این صورت در خارج `while` اگر `changed`، `true` باشد یعنی اجرای ایمن یافته ایم .

کد تابع `request_resources` :

```
int request_resources(int customer_num, int request[]) {
    for (int i = 0; i < NUMBER_OF_RESOURCES; i++)
    {
        if (request[i] > need[customer_num][i] || request[i] > available[i]) {
            return -1;
        }
    }

    sem_wait(&mutex);

    for (int i = 0; i < NUMBER_OF_RESOURCES; i++)
    {
        available[i] -= request[i];
        allocation[customer_num][i] += request[i];
        need[customer_num][i] -= request[i];
    }

    if (is_safe_state()) {
        sem_post(&mutex);
        return 0;
    }
}
```

```

    }

    for (int i = 0; i < NUMBER_OF_RESOURCES; i++)
    {
        available[i] += request[i];
        allocation[customer_num][i] -= request[i];
        need[customer_num][i] += request[i];
    }
    sem_post(&mutex);
    return -1;
}

```

توضیح تابع request_resources:

در تابع request_resources الگوریتم بانکداران را اجرا میکنیم. بدین صورت که این تابع شماره یک ریسمان و مقدار منابعی که درخواست کرده را به عنوان ورودی میگیرد و الگوریتم را به کمک آنها شروع میکند. ابتدا بررسی میکند اگر تعداد منابع درخواست شده از تعداد منابع در دسترس و یا تعداد منابعی که ادعا شده است این ترد نیاز داریم (need) بیشتر باشد این درخواست در همینجا خاتمه میابد 1- را خروجی میدهیم. در غیر این صورت اگر مقدار درخواستی مجاز باشد ابتدا منابع را با استفاده از mutex قفل میکنیم سپس فرض میکنیم که منبع را تخصیص داده ایم در نتیجه مقدار درخواستی را از need کم میکنیم و به allocation اضافه میکنیم و از مقدار منابع در دسترس نیز کم میکنیم.

حال چک میکنیم اگر شرایط امن باشد قفل را آزاد میکنیم و 0 را return میکنیم یعنی موفق بوده ایم. اگر در حالت امن نبودیم باید اعمال انجام شده را معکوس کنیم یعنی مقدار درخواستی را به need اضافه میکنیم و از allocation کم میکنیم و به مقدار منابع در دسترس نیز اضافه میکنیم. قفل را آزاد میکنیم و 1- را خروجی میدهیم.

کد تابع release_requests:

```

int release_resources(int customer_num, int request[]) {
    sem_wait(&mutex);

    for (int i = 0; i < NUMBER_OF_RESOURCES; i++)
    {
        available[i] += request[i];
        allocation[customer_num][i] -= request[i];
        need[customer_num][i] += request[i];
    }

    sem_post(&mutex);
}

```

توضیح release_requests:

اگر توانستیم منابع را تخصیص بدهیم یعنی از مقدار need ریسمان مورد نظر کم شده و اگر حالتی پیش بیاید که مقدار need یک ریسمان 0 شود یعنی این ریسمان کارش به طور کلی تمام شده است در نتیجه میتواند منابعی را که Allocate کرده است آزاد کند. برای این کار از تابع resources_release استفاده میکنیم که در آن منابعی که ریسمان مورد نظر گرفته بوده به اندازه max درخواست های مشتری است را به منابع در دسترس اضافه میکنیم. قبل انجام این کار باید منابع را قفل کنیم و سپس منابع را آزاد کنیم تا تداخل و race condition رخ ندهد.

کد customer_thread:

```
void *customer_thread(int n) {
    int req[NUMBER_OF_RESOURCES];
    bool req_rel;
    int done;
    for (int i = 0; i < MAX_CUSTOMER_ITERATION; i++)
    {
        req_rel = rand() % 2;
        if (req_rel == 1) { // request
            for (int j = 0; j < NUMBER_OF_RESOURCES; j++)
            {
                req[j] = rand() % (need[n][j] + 1);
            }
            done = request_resources(n, req);
            printf("Customer %d Requests [%s\b] -> %s\n", n + 1,
                req_to_str(req), done == 0 ? "accepted" : "not accepted");

        } else { // release
            for (int j = 0; j < NUMBER_OF_RESOURCES; j++)
            {
                req[j] = rand() % (allocation[n][j] + 1);
            }
            done = release_resources(n, req);
            printf("Customer %d Releases [%s\b]\n", n + 1, req_to_str(req));
        }
    }
}
```

در این تابع ما کد مربوط به ساخت ریسمان هر مشتری را مینویسم. ابتدا یک بردار داریم به نام res که مشخص میکند مشتری میخواهد چه تعداد از هر منبع را آزاد کند یا بگیرد. حال به صورت رندم انتخاب میکنیم که آیا

میخواهیم منابع را آزاد کنیم یا بگیریم. اگر مشتری بخواد منبع بگیرد مقدار request را به صورت رندم انتخاب میکنیم و تابع request_resources را صدا میزنیم و با توجه به خروجی تابع چاپ میکنیم که آیا درخواست قبول شده است یا خیر.

اگر مشتری بخواد منبع آزاد کند مقدار request را به صورت رندم انتخاب میکنیم تا این مقدار منبع آزاد شود و تابع release_resources را صدا میزنیم و با توجه به خروجی تابع چاپ میکنیم که آیا درخواست قبول شده است یا خیر.

کد تابع req_to_str:

```
char *req_to_str(int req[]) {
    char *ret = malloc(100);
    char buf[5] = {0};
    for (int i = 0; i < NUMBER_OF_RESOURCES; i++)
    {
        sprintf(buf, "%d", req[i]);
        strcat(ret, buf);
        strcat(ret, " ");
    }
    return ret;
}
```

این تابع درخواست های کاربران را به صورت string چاپ میکند.

کد تابع print_state:

```
void print_state() {
    printf("Available:\n");
    for (int i = 0; i < NUMBER_OF_RESOURCES; i++)
    {
        printf("%d ", available[i]);
    }
    printf("\n");

    printf("Maximum:\n");
    for (int i = 0; i < NUMBER_OF_CUSTOMERS; i++)
    {
        for (int j = 0; j < NUMBER_OF_RESOURCES; j++)
        {
            printf("%d ", maximum[i][j]);
        }
        printf("\n");
    }
}
```



```

printf("Allocation:\n");
for (int i = 0; i < NUMBER_OF_CUSTOMERS; i++)
{
    for (int j = 0; j < NUMBER_OF_RESOURCES; j++)
    {
        printf("%d ", allocation[i][j]);
    }
    printf("\n");
}
printf("Need:\n");
for (int i = 0; i < NUMBER_OF_CUSTOMERS; i++)
{
    for (int j = 0; j < NUMBER_OF_RESOURCES; j++)
    {
        printf("%d ", need[i][j]);
    }
    printf("\n");
}
printf("=====\n");
}

```

این تابع ماتریس های مربوط به maximum,allocation,need,available را چاپ میکند.

کد تابع main:

```

int main(int argc, char const *argv[])
{
    srand(time(NULL));

    if (argc < NUMBER_OF_RESOURCES + 1) {
        printf("Not enough arguments\n");
        return EXIT_FAILURE;
    }
    for (int i = 0; i < NUMBER_OF_RESOURCES; i++)
    {
        available[i] = atoi(argv[i + 1]);
    }
    FILE *f_ptr = fopen(MAX_FILE_NAME,"r");
    if (f_ptr == NULL)
    {
        printf("%s not found.\n", MAX_FILE_NAME);
        return 0;
    }
    for (int i = 0; i < NUMBER_OF_CUSTOMERS; i++)

```

```

{
    for (int j = 0; j < NUMBER_OF_RESOURCES; j++)
    {
        fscanf(f_ptr, "%d", &maximum[i][j]);
        need[i][j] = maximum[i][j];
    }
}
print_state();

sem_init(&mutex, 0, 1);

pthread_t customer_threads[NUMBER_OF_CUSTOMERS];
for (int i = 0; i < NUMBER_OF_RESOURCES; i++)
{
    pthread_create(&customer_threads[i], NULL, (void *) customer_thread,
(void *) (intptr_t) i);
}
for (int i = 0; i < 5; i++)
{
    pthread_join(customer_threads[i], NULL);
}

return 0;
}

```

توضیح کد main:

در ابتدا دستور `srand(time(NULL))` را مینویسیم چون از `rand` در توابع استفاده کرده ایم. حال چک میکنیم تعداد ارگومان های ورودی که همان مقادیر `available` منابع هستند به درستی وارد شده باشند. اگر نباشد پیغامی چاپ میکنیم که ورودی نادرست وارد شده است. سپس از `atoi` استفاده میکنیم که مقادیر رشته ورودی را به `integer` تبدیل کنیم و در بردار `available` میریزیم.

حال فایل `max.txt` را به صورت `read` باز میکنیم و مقادیر را با استفاده از `fscanf` میخوانیم و در ماتریس `maximum` قرار میدهیم و مقدار `need` را هم برابر `maximum` قرار میدهیم. همچنین در صورت اشکال در باز کردن فایل `exception` را هندل کرده ایم.

سپس تابع `print_state` را صدا میزنیم تا مقادیر ماتریس ها و بردار ها را مشاهده کنیم. همچنین `mutex` را مقدار دهی اولیه میکنیم مقدار اولیه اش را 1 میگذاریم.

توضیح ارگومان دوم در `sem_init`:

آرگومان pshared نشان می دهد که آیا این سمافور باید باشد یا خیر؟ بین رشته های یک فرآیند یا بین فرآیندها به اشتراک گذاشته می شود. اگر pshared دارای مقدار 0 باشد، سمافور بین آنها به اشتراک گذاشته می شود. رشته های یک فرآیند، و باید در آدرسی قرار گیرند که برای همه رشته ها قابل مشاهده است. سپس ریسمان های مربوط به مشتری ها را میسازیم. در pthread_create آرگومان سوم نشان دهنده تابعی است که با آن ریسمان ما start میخورد که در اینجا customer_thread است که در آن به صورت رندم هر مشتری درخواست میکند منبعی را بگیرد یا آزاد کند. همچنین intptr_t یک عدد صحیح علامت گذاری شده از نوع memsize است که می تواند با خیال راحت یک اشاره گر را بدون توجه به ظرفیت پلت فرم ذخیره کند. همچنین تابع pthread_join() منتظر می ماند تا یک thread خاتمه یابد، ریسمان را جدا می کند و سپس وضعیت خروج رشته را برمی گرداند. اگر پارامتر وضعیت NULL باشد، وضعیت خروج رشته ها برگردانده نمیشود. این تابع باید نوشته شود زیرا در غیر این صورت ریسمان های zombie ایجاد میشود. نتیجه آزمایش:

```
forough@forough-VirtualBox:~/Desktop/lab7$ ./banker 10 8 12 9 5
Available:
10 8 12 9 5
Maximum:
2 5 11 1 2
2 7 1 6 2
9 6 10 6 4
1 1 6 3 3
2 8 11 1 5
Allocation:
0 0 0 0 0
0 0 0 0 0
0 0 0 0 0
0 0 0 0 0
0 0 0 0 0
Need:
2 5 11 1 2
2 7 1 6 2
9 6 10 6 4
1 1 6 3 3
2 8 11 1 5
=====
Customer 4 Requests [1 0 0 1 1] -> accepted
Customer 4 Releases [1 0 0 1 1]
Customer 4 Releases [0 0 0 0 0]
Customer 4 Releases [0 0 0 0 0]
Customer 4 Releases [0 0 0 0 0]
Customer 4 Requests [1 0 4 2 2] -> accepted
Customer 4 Requests [0 1 1 0 0] -> accepted
Customer 4 Requests [0 0 0 1 1] -> accepted
Customer 4 Requests [0 0 1 0 0] -> accepted
Customer 4 Requests [0 0 0 0 0] -> accepted
Customer 5 Requests [1 7 1 0 5] -> not accepted
Customer 5 Requests [1 7 11 0 0] -> not accepted
Customer 5 Requests [1 1 1 0 2] -> accepted
Customer 5 Requests [1 0 4 0 2] -> not accepted
Customer 5 Requests [1 0 2 1 2] -> not accepted
Customer 5 Requests [0 2 9 0 3] -> not accepted
Customer 5 Requests [1 3 2 0 1] -> not accepted
Customer 5 Releases [0 0 1 0 0]
Customer 5 Requests [0 3 7 1 1] -> not accepted
Customer 5 Requests [0 2 5 1 2] -> not accepted
Customer 3 Releases [0 0 0 0 0]
Customer 3 Requests [0 2 2 0 4] -> not accepted
Customer 3 Requests [0 6 8 5 3] -> not accepted
Customer 3 Requests [4 0 10 3 1] -> not accepted
Customer 3 Releases [0 0 0 0 0]
Customer 3 Requests [4 4 4 2 3] -> not accepted
```

```
Customer 3 Requests [4 0 10 3 1] -> not accepted
Customer 3 Releases [0 0 0 0 0]
Customer 3 Requests [4 4 4 2 3] -> not accepted
Customer 1 Releases [0 0 0 0 0]
Customer 1 Releases [0 0 0 0 0]
Customer 1 Requests [0 3 11 0 0] -> not accepted
Customer 1 Requests [0 5 2 0 0] -> accepted
Customer 1 Requests [0 0 7 0 1] -> not accepted
Customer 1 Requests [2 0 9 0 2] -> not accepted
Customer 2 Releases [0 0 0 0 0]
Customer 2 Releases [0 0 0 0 0]
Customer 2 Releases [0 0 0 0 0]
Customer 2 Requests [2 1 0 0 1] -> not accepted
Customer 2 Requests [1 2 0 6 0] -> not accepted
Customer 3 Requests [3 1 7 4 0] -> not accepted
Customer 1 Requests [2 0 4 1 2] -> not accepted
Customer 1 Releases [0 1 2 0 0]
Customer 1 Requests [0 0 0 1 1] -> not accepted
Customer 1 Releases [0 0 0 0 0]
Customer 2 Requests [2 2 1 6 2] -> not accepted
Customer 2 Releases [0 0 0 0 0]
Customer 2 Releases [0 0 0 0 0]
Customer 2 Releases [0 0 0 0 0]
Customer 2 Requests [1 3 1 5 2] -> not accepted
Customer 3 Releases [0 0 0 0 0]
Customer 3 Releases [0 0 0 0 0]
Customer 3 Requests [0 1 0 0 2] -> not accepted
forough@forough-VirtualBox:~/Desktop/Lab7$
```