

# ПОТОКИ

- Создание потока

```
int pthread_create(pthread_t *restrict thread, const pthread_attr_t *restrict attr,  
void *(*start_routine)(void*), void *restrict arg);
```

- Ожидание завершения потока

```
int pthread_join(pthread_t thread, void **retval);
```

- Запрос на завершение потока

```
int pthread_cancel(pthread_t thread);
```

- Завершение потока

```
void pthread_exit(void *value_ptr);
```

- Получение идентификатора потока

```
pthread_t pthread_self(void);
```

- Compile and link with **-pthread**.

# ПОТОКИ

```
#include<pthread.h>
```

```
#include<stdio.h>
```

```
#define THREADS_COUNT 5
```

```
int a = 0;
```

```
void* func(void* arg) {
```

```
    int tmp;
```

```
    for(int i = 0; i < 1e6; ++i) {
```

```
        tmp = a;
```

```
        tmp++;
```

```
        a = tmp;
```

```
    }
```

```
    pthread_exit(0);
```

```
}
```

```
int main() {
```

```
    pthread_t tid[THREADS_COUNT];
```

```
    void* status[THREADS_COUNT];
```

```
    int i, i1;
```

```
    printf("Initial value, a = %d\n", a);
```

```
    for(i = 0; i < THREADS_COUNT; ++i) {
```

```
        pthread_create(&tid[i], NULL, func, NULL);
```

```
    }
```

```
    for(i1 = 0; i1 < THREADS_COUNT; ++i1) {
```

```
        pthread_join(tid[i1], &status[i1]);
```

```
    }
```

```
    printf("Final value, a = %d\n", a);
```

```
    return 0;
```

```
}
```

# Мьютексы

- Мьютекс (mutex) — примитив синхронизации, обеспечивающий взаимное исключение исполнения критических участков кода.
- Инициализация мьютекса  

```
int pthread_mutex_init(pthread_mutex_t *restrict mutex,  
    const pthread_mutexattr_t *restrict attr);  
pthread_mutex_t mutex = PTHREAD_MUTEX_INITIALIZER;
```
- Захват  

```
int pthread_mutex_lock(pthread_mutex_t *mutex);  
int pthread_mutex_trylock(pthread_mutex_t *mutex);
```
- Освобождение  

```
int pthread_mutex_unlock(pthread_mutex_t *mutex);
```
- Уничтожение  

```
int pthread_mutex_destroy(pthread_mutex_t *mutex);
```

# Мьютексы

**1**

```
lock(m);
```

```
tmp = a;
```

```
tmp++;
```

```
a = tmp;
```

```
unlock(m);
```

**2**

```
lock(m);
```

```
tmp = a;
```

```
tmp++;
```

```
a = tmp;
```

```
unlock(m);
```

**3**

```
tmp = a;
```

```
tmp++;
```

```
a = tmp;
```

# Мьютексы

**1**

`lock(m1);`

`lock(m2);`

**2**

`lock(m2);`

`lock(m1);`

# Семафоры

- Семафор – способ синхронизации работы процессов (потокaв), в основе которого лежит счётчик, над которым можно производить две атомарные операции: увеличение (V) и уменьшение (P) значения на единицу. При этом операция уменьшения для нулевого значения счётчика является блокирующей.
- По умолчанию при создании семафора значение счетчика равно нулю.
- Число в семафоре означает количество процессов, которые могут получить доступ к данным. При обращении процесса к данным число должно быть уменьшено на единицу и увеличено, когда работа с данными завершена.
- Число в семафоре можно использовать и для других целей. Например, оно может означать количество свободных ресурсов или количество клиентов, подключенных к серверу.

# Семафоры

- Producer (производитель):

```
while(1) {  
    produce_item;  
    put_item;  
}
```

- Consumer (потребитель):

```
while(1) {  
    get_item;  
    consume_item;  
}
```

```
Semaphore mutex = 1;  
Semaphore empty = N;  
Semaphore full = 0;
```

- Producer:

```
while(1) {  
    produce_item;  
    P(empty);  
    P(mutex);  
    put_item;  
    V(mutex);  
    V(full);  
}
```

- **mutex** – управление доступом к буферу
- **empty** – ожидание опустошения буфера
- **full** – ожидание наполнения буфера

- Consumer:

```
while(1) {  
    P(full);  
    P(mutex);  
    get_item;  
    V(mutex);  
    V(empty);  
    consume_item;  
}
```

# Семафоры (System V)

- Создание группы семафоров:

```
int semget(key_t key, int nsems, int semflg);
```

- **key** – IPC ключ

```
key_t ftok(const char *pathname, int proj_id);
```

- **nsems** – число семафоров, которое необходимо создать

- **semflg** – права доступа (12 бит: первые три бита – режим создания, остальные девять – права на запись и чтение для пользователя, группы и остальных).



# Семафоры (System V)

- Операции над семафором:  
`int semop(int semid, struct sembuf *sops, unsigned nsops);`  
`int semtimedop(int semid, struct sembuf *sops, unsigned nsops,  
                  struct timespec *timeout);`
- В **sops** описываются операции, которые необходимо сделать с каждым семафором. Все эти операции выполняются атомарно при вызове `semop`.
- `struct sembuf`:
  - `short sem_num; /* semaphore number: 0 = first */`
  - `short sem_op; /* semaphore operation (>0, <0, ==0) */`
  - `short sem_flg; /* operation flags (IPC_NOWAIT, SEM_UNDO) */`

# Семафоры (System V)

- **struct sembuf:**

- short sem\_num; /\* semaphore number: 0 = first \*/
- short sem\_op; /\* semaphore operation (>0, <0, ==0) \*/
- short sem\_flg; /\* operation flags \*/

- **sem\_op < 0**

Если модуль значения в семафоре больше или равен модулю sem\_op, то sem\_op добавляется к значению в семафоре (т.е. значение в семафоре уменьшается).  
Иначе процесс переходит в спящий режим, пока не будет достаточно ресурсов.

- **sem\_op = 0**

Процесс спит, пока значение в семафоре не достигнет нуля.

- **sem\_op > 0**

Значение sem\_op добавляется к значению в семафоре.

# Семафоры (System V)

- struct **sembuf**:
  - short sem\_num; /\* semaphore number: 0 = first \*/
  - short sem\_op; /\* semaphore operation (>0, <0, ==0) \*/
  - short sem\_flg; /\* operation flags \*/

**0 – enable, 1 – disable:**

```
struct sembuf lock[2] = {{0, 0, 0},  
                          {0, 1, 0}};  
struct sembuf unlock = {0, -1, 0};  
semop(semid, &lock, 2);
```

**0 – disable, 1 – enable:**

```
struct sembuf lock = {0, -1, 0};  
struct sembuf unlock[2] = {{0, 0, 0},  
                           {0, 1, 0}};  
semop(semid, &lock, 1);
```

# Семафоры (System V)

- Управление семафором:

`int semctl(int semid, int semnum, int cmd, ...);`

выполняет действие **cmd** на наборе семафоров **semid** или (если требуется командой) на одном семафоре с номером **semnum**.

- 3 или 4 параметра.
- `semctl(semid, semnum, cmd, arg);` // **arg** имеет тип union semun
- **cmd**: удаление объекта, просмотр и изменение значений

# Семафоры (System V)

- **semctl**(semid, semnum, cmd, **arg**); // arg имеет тип union semun

```
union semun {  
    int val; /* value for SETVAL */  
    struct semid_ds *buf; /* buffer for IPC_STAT, IPC_SET */  
    unsigned short *array; /* array for GETALL, SETALL */  
    /* Linux specific part: */  
    struct seminfo *__buf; /* buffer for IPC_INFO */  
};
```

# Семафоры (System V)

Значения cmd:

- IPC\_STAT - скопировать информацию из структуры данных набора семафоров в структуру, указанную в arg.buf.
- IPC\_SET - внести значения некоторых членов структуры semid\_ds, на которую указывает arg.buf, в структуру данных набора семафоров и обновить sem\_ctime. Изменяются значения полей структуры semid\_ds.
- IPC\_RMID - немедленно удалить из системы набор семафоров и структуры его данных, запускающие все процессы, находящиеся в режиме ожидания.
- GETALL - возвращает значение semval всем семафорам в массиве arg.array.
- GETNCNT - возвращает значение semncnt семафору semnum-th (например, число процессов, ожидающих увеличения значения semval семафора semnum-th).
- GETPID - возвращает значение sempid семафору semnum-th (например, идентификатор процесса, который последним делал вызов semop семафору semnum-th).
- GETVAL - возвращает значение semval семафору semnum-th.
- GETZCNT - возвращает значение semzcnt семафору semnum-th (например, количество процессов, ожидающих, чтобы значение semval семафора semnum-th стало равным нулю).
- SETALL - установить значение semval всех семафоров равным значениям элементов массива, на который указывает arg.array, изменяя также sem\_ctime, являющееся членом структуры semid\_ds; а эта структура ассоциируется с набором семафоров.
- SETVAL - установить значение semval на указанное в arg.val для всех семафоров semnum-th, изменяя также sem\_ctime в структуре semid\_ds, соотносимой с набором семафоров.

# Семафоры (System V)

- Создать только один семафор

```
semid = semget(key, 1, 0666 | IPC_CREAT);
```

- В семафоре 0 установить значение 1

```
arg.val = 1;
```

```
semctl(semid, 0, SETVAL, arg);
```

- Удалить семафор

```
semctl(semid, 0, IPC_RMID);
```

# Семафоры (System V)

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <errno.h>
#include <unistd.h>
#include <sys/types.h>
#include <sys/ipc.h>
#include <sys/sem.h>

union semun {
    int val;                /* значение для SETVAL */
    struct semid_ds *buf;    /* буферы для IPC_STAT, IPC_SET */
    unsigned short *array;   /* массивы для GETALL, SETALL */
    /* часть, особенная для Linux: */
    struct seminfo *__buf;    /* буфер для IPC_INFO */
};
```



# Семафоры (System V)

```
int main(int argc, char *argv[])
{
    /* IPC */
    pid_t pid;
    key_t key;
    int semid;
    union semun arg;
    struct sembuf lock_res = {0, -1, 0};
    struct sembuf rel_res = {0, 1, 0};
    struct sembuf push[2] = {{1, -1, IPC_NOWAIT}, {2, 1, IPC_NOWAIT}};
    struct sembuf pop[2] = {{1, 1, IPC_NOWAIT}, {2, -1, IPC_NOWAIT}};

    /* Остальное */
    int i;
    if(argc < 2) {
        printf("Usage: bufdemo [dimension]\n");
        exit(0);
    }
}
```

# Семафоры (System V)

```
/* Семафоры */
key = ftok("/etc/fstab", getpid());

/* Создать набор из трёх семафоров */
semid = semget(key, 3, 0666 | IPC_CREAT);

/*Установить в семафоре № 0 (Контроллер ресурсов) значение "1"*/
arg.val = 1;
semctl(semid, 0, SETVAL, arg);

/* Установить в семафоре номер 1 (Контроллер свободного места)
   значение длины буфера */
arg.val = atol(argv[1]);
semctl(semid, 1, SETVAL, arg);

/* Установить в семафоре № 2 (Контроллер элементов в буфере) значение "0" */
arg.val = 0;
semctl(semid, 2, SETVAL, arg);
```

```

/* Fork */
for (i = 0; i < 5; i++){
    pid = fork();
    if (!pid){
        for (i = 0; i < 20; i++){
            sleep(rand()%6);

            /* Попробовать заблокировать ресурс (семафор номер 0) */
            if (semop(semid, &lock_res, 1) == -1){ perror("semop:lock_res"); }

            /* Уменьшить свободное место (семафор номер 1)
               Добавить элемент (семафор номер 2) */
            if (semop(semid, push, 2) != -1){
                printf("---> Process:%d\n", getpid());
            }
            else{
                printf("---> Process:%d  BUFFER FULL\n", getpid());
            }

            /* Разблокировать ресурс */
            semop(semid, &rel_res, 1);
        }
        exit(0);
    }
}

```

```
for (i = 0; i < 10; i++){
    sleep(rand()%3);

    /* Попытаемся заблокировать ресурс (семафор номер 0)*/
    if (semop(semid, &lock_res, 1) == -1){ perror("semop:lock_res"); }

    /* Увеличить свободное место (семафор номер 1)
       Взять элемент (семафор номер 2) */
    if (semop(semid, pop, 2) != -1){
        printf("<--- Process:%d\n", getpid());
    }
    else printf("<--- Process:%d  BUFFER EMPTY\n", getpid());

    /* Разблокировать ресурс */
    semop(semid, &rel_res, 1);
}

/* Удалить семафоры */
semctl(semid, 0, IPC_RMID);
return 0;
}
```

# Задания

- **4.1** (2 балла). Скорректировать программу 2.10 так, чтобы доступ к каналу регулировался семафором.
- **4.2** (2 балла). Скорректировать программу 3.6 так, чтобы доступ к файлу регулировался семафором.
- **4.3** (2 балла). Скорректировать программу 4.2 так, чтобы несколько процессов (ограниченное количество) могли читать из файла. Запись в файл возможна, когда он никем не читается.

# Семафоры (POSIX)

- Создание семафора (один семафор):  
`sem_t *sem_open(const char *name, int oflag);`  
`sem_t *sem_open(const char *name, int oflag, mode_t mode, unsigned int value);`
- Увеличить значение семафора на 1:  
`int sem_post(sem_t *sem);`
- Уменьшить значение семафора на 1:  
`int sem_wait(sem_t *sem);`  
`int sem_trywait(sem_t *sem);`
- Получить текущее значение семафора:  
`int sem_getvalue(sem_t *restrict sem, int *restrict sval);`
- Закрывать семафор: `int sem_close(sem_t *sem);`
- Удалить семафор: `int sem_unlink(const char *name);`

Link with **-lrt** or **-pthread**.

# Задания

- **4.4 – 4.6:** решить задачи 4.1 – 4.3 с использованием семафоров POSIX.

# Разделяемая память

- Разделяемая память позволяет осуществлять обмен информацией через общий для процессов сегмент памяти без использования системных вызовов ядра.
- Использование разделяемой памяти:
  - Процесс 1 получает доступ к разделяемой памяти, используя семафор.
  - Процесс 1 производит запись данных в разделяемую память.
  - После завершения записи данных Процесс 1 освобождает доступ к разделяемой памяти с помощью семафора.
  - Процесс 2 получает доступ к разделяемой памяти, запирая доступ к этой памяти для других процессов с помощью семафора.
  - Процесс 2 производит чтение данных из разделяемой памяти, а затем освобождает доступ к памяти с помощью семафора.



# Разделяемая память (System V)

- Создание сегмента разделяемой памяти:

int **shmget**(key\_t key, int size, int shmflg);

- key – ключ IPC

- key\_t **ftok**(const char \*pathname, int proj\_id);

- size – размер сегмента (округляется до размера, кратного PAGE\_SIZE)

- shmflg – права доступа

- Подключение сегмента к адресному пространству процесса:

void \***shmat**(int shmid, const void \*shmaddr, int shmflg);

- shmaddr - адрес присоединяемого сегмента (рекомендуется указывать NULL)

- shmflg: SHM\_RND, SHM\_RDONLY, SHM\_REMAP (для Linux)

# Разделяемая память (System V)

- Отключение сегмента от адресного пространства процесса:

```
int shmdt(const void *shmaddr);
```

- Управление сегментом:

```
int shmctl(int shmid, int cmd, struct shmid_ds *buf);
```

## Команды для работы с ресурсами System V IPC:

- Получение информации о средствах, к которым пользователь имеет право доступа на чтение:

```
ipcs [-asmq] [-tclup]
```

```
ipcs [-smq] -i id
```

```
ipcs -h;
```

- Удаление ресурса:

```
ipcrm [shm | msg | sem] id
```

# Задания

- **4.7** (3 балла). Родительский процесс генерирует наборы из случайного количества случайных чисел и помещает в разделяемую память. Дочерний процесс находит максимальное и минимальное число и также помещает их в разделяемую память, после чего родительский процесс выводит найденные значения на экран. Процесс повторяется до получения сигнала SIGINT, после чего выводится количество обработанных наборов данных.
- **4.8** (3 балла). Скорректировать решение задачи 4.7 так, чтобы порождались дополнительные дочерние процессы, находящие минимум, сумму и среднее значение элементов.

# Разделяемая память (POSIX)

- Создание или подключение объекта разделяемой памяти:  
`int shm_open(const char *name, int oflag, mode_t mode);`
- Задать или изменить размер разделяемой памяти:  
`int truncate(const char *path, off_t length);`
- Подключить/отключить сегмент разделяемой памяти к адресному пространству процесса:  
`void * mmap(void *start, size_t length, int prot , int flags, int fd, off_t offset);`  
`int munmap(void *start, size_t length);`
- Удаление объекта разделяемой памяти (сегмент существует, пока не отключен от всех процессов):  
`int shm_unlink(const char *name);`

# Задания

- **4.9 – 4.10:** решить задачи 4.7 – 4.8 с использованием разделяемой памяти POSIX.