| ДИСЦИПЛИНА | Операционные системы | | |
|---------------|---|--|--|
| | (полное наименование дисциплины без сокращений) | | |
| ИНСТИТУТ | Институт информационных технологий | | |
| КАФЕДРА | информационных технологий в атомной энергетике | | |
| | (полное наименование кафедры) | | |
| ВИД УЧЕБНОГО | Лекция | | |
| МАТЕРИАЛА | (в соответствии с пп 1-11) | | |
| ПРЕПОДАВАТЕЛЬ | Пугачев Андрей Васильевич | | |
| | (фамилия, имя, отчество) | | |
| CEMECTP | IV семестр 2024 – 2025 учебный год | | |
| | (указать семестр обучения, учебный год) | | |

Тема № 2: "Процессы и потоки"

«Операционные системы»

МИРЭА – Российский технологический университет

Москва. 2024-2025 у.г.

Определение

Программа - файл, хранящийся в памяти вычислительной системы и предназначенная для выполнения.

Процесс — программа на стадии выполнения.

Процесс — логический объект, обладающий собственным адресным пространством.

Определение

Адресное пространство — это набор адресов оперативной памяти, доступных процессу для чтения, записи, выполнения.

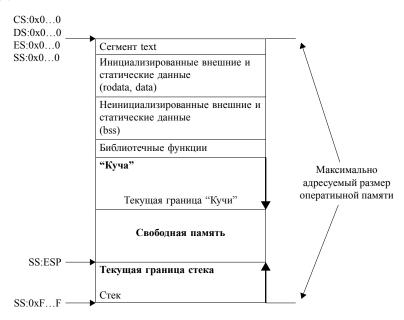
Структура адресного пространства

- Область кода (text).
- Область данных:
 - ▶ Область инициализированных данных (data).
 - ▶ Область неинициализированных данных (bss).
 - Область данных, доступных только для чтения (rodata).
- ▶ Область стека (stack).
- ► "Куча" (heap).

Модели памяти процесса

- ► tiny;
- ► small;
- medium;
- compact;
- ► large;
- huge;
- ► flat.

Модели памяти FLAT



Модели памяти FLAT (Демонстрация)

Исходный код

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

int main(int argc,char* argv)
{
    char *a;
    a = malloc(1);
    printf("stack: \( \Box \cdot \) \\ \n", &a, &a);
    printf("head: \( \Box \cdot \) \\ \n", a, a);
    free(a);
    return 0;
}
```

Результат

stack: 0xFFBF98CC (-4220724) head: 0x0804B008 (134524936)

Модели памяти FLAT (Демонстрация)

```
#include <stdlib_b>
                       .data
    int var1 = 0;
                        .bss
   int var2;
   int main(int argc, char *argv[])
                                               .stack
       int *var3;
        char *var4="Hello!\n";
                                               .rodata
10
        char var5[8]="Hello!\n";
                                    Не существует!
12
13
14
       var3 = malloc(1);
        var3[0] = 0;
                          Куча
15
        return 0;
16
```

Область стека

- временное сохранение данных;
- > хранение адреса возврата из процедуры;
- передача параметров при вызове процедур ¹;
- выделение локальных переменных.

¹для процедур типа cdecl, pascal, stdcall

Область стека



Нестандартное использование стека

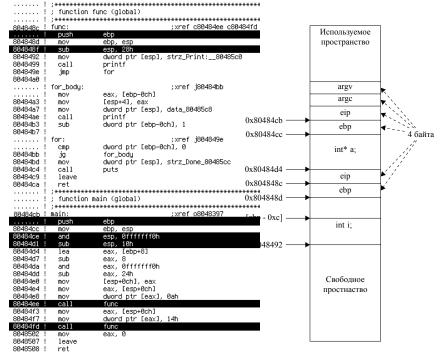
Исходный код

```
#include <stdlib.h>
#include <stdlib.h>
#include <stdlib.h>

void func(void) {
    int i;
        printf("Print:\(\top\)");
    for(; i > 0; i--) printf("%d\(\top\)", i);
        printf("Done\n");
}
int main(int arge, char* argv)
{
    int *a;
    a = (int*)((((int)(&arge) - 8) & (-0x10)) - 0x24);
    *a=10; func();
    *a=20; func();
    return 0;
}
```

Результат

```
/tmp $ ./a.out
Print: 10 9 8 7 6 5 4 3 2 1 Done
Print: 20 19 18 17 16 15 14 13 12 11 10 9 8 7 6 5 4 3 2 1 Done
```



Многозадачность

Многозадачность

Определение

Многозадачность - технология, позволяющая выполнять несколько программ параллельно (псевдопараллельно).

Виды

- невытесняющая (кооперативная) многозадачность;
- вытесняющая многозадачность.

Контекст процесса

- Аппаратный уровень:
 - состоянии регистров;
 - маска доступа портов ввода-вывода.
- Уровень ОС:
 - состояние процесса;
 - используемые ресурсы и блокировки;
 - карта памяти;
 - права доступа;
 - Т.Д.

Потоки

Определение

Многопоточность - технология, позволяющая формировать программу из фрагментов кода (набора команд), которые могут выполняется одновременно(параллельно).

Определение

Поток - фрагмент кода (набор команд) процесса, которые может быть выполнен одновременно (параллельно) с остальным набором команд процесса.

Общая структура процесса

| Поток ₁ | Поток2 | | Поток $_N$ | |
|------------------------------------|-------------|--|-------------|--|
| Команды | Команды | | Команды | |
| Лок. данные | Лок. данные | | Лок. данные | |
| Контекст | Контекст | | Контекст | |
| Лок. стек | Лок. стек | | Лок. стек | |
| Стек процесса Контекст процесса | | | | |
| Общие данные | | | | |

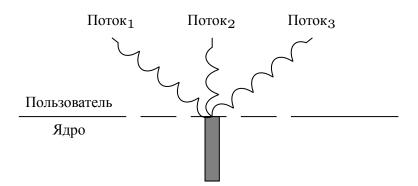
Модели потоков

- поток уровня пользователя;
- поток уровня ядра;
- ▶ гибридная модель потока.

Модель потока уровня пользователя

Особенности

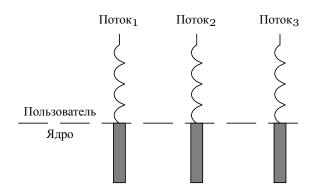
- + скорость работы;
- + гибкость планирования;
- система выделяет такое же количество квантов времени на все потоки как и на один процесс.



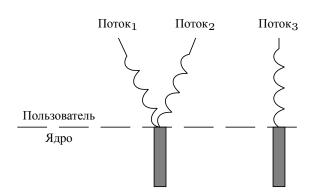
Модель потока уровня ядра

Особенности

- + распределение времени;
- + упрощение пользовательской реализации;
- менее гибкое планирование;
- дополнительные накладные расходы для ОС.



Гибридная модель потока

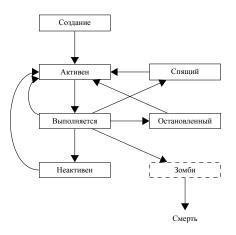


Жизненный цикл процесса/потока

Общая модель



Жизненный цикл в Linux



IPC

IPC (механизмов межпроцессного взаимодействия) – механизмы, применяемые для организации взаимодействия процеов.

Цули использования IPC

- 1. Передача данных (в т.ч. оповещение о событиях).
- 2. Синхронизация доступа процессов к ресурсам (взаимоисключения).

Межпроцессное взаимодействие (IPC)

- файл;
- каналы;
- сигналы;
- сокет;
- разделяемая память;
- сообщения;
- почтовый ящик.

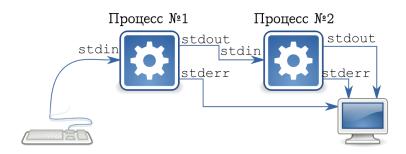
Каналы

Канал — механизм межпроцессного взаимодействия, формирующий прямой поток даных между двумя процессами.

Виды каналов

- именованные;
- неименованные.

Конвейер



Сигналы

Сигнал — вырабатываемое программным обеспечением сообщение, информирующее о наступлении определенного события либо возникновении ошибки. Сигналы не позволяют передавать какие-либо данные.

Виды сигналов

- перехватываемые;
- неперехватываемые.

- **с**окет;
- разделяемая память;
- сообщения;
- ▶ почтовый ящик.

Вопросы?