

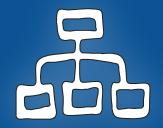
Спец. семинар «Корректность программ и операционные системы»

Семинар #1:

- 1. Организация многопоточности в POSIX и ОС Linux.
- 2. Зоопарк примитивов синхронизации: атомарная переменная, spinlock, мьютекс и семафор.
- 3. Сравнение производительности примитивов.

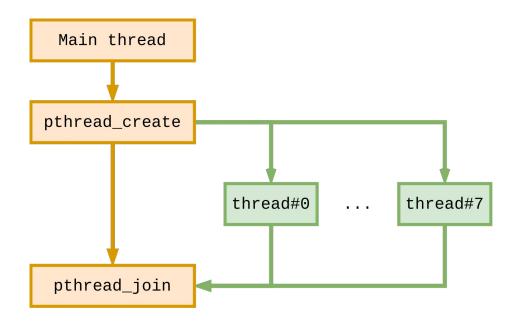


Организация многопоточности в POSIX и ОС Linux





Многопоточность в pthreads

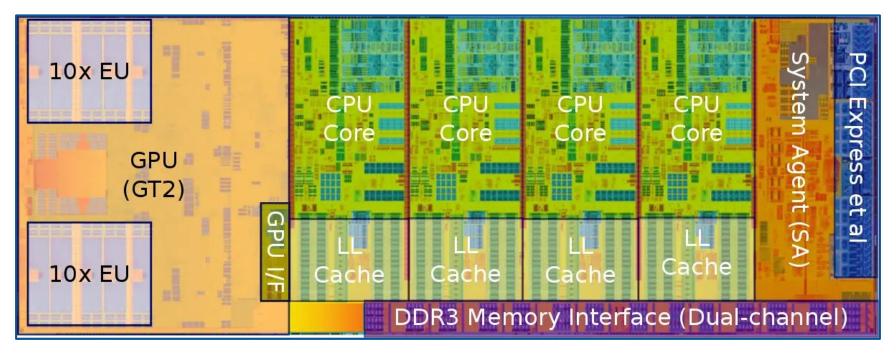


Реализация – библиотека NPTL в glibc (тяжеловесные потоки).

Атрибуты в pthread_create: аффинность потока, алгоритм планировщика потоков, адрес стека потока.



Воздействие аффинности потоков



Распределение потоков по ядрам процессора влияет на эффективность их синхронизации.



Зоопарк примитивов синхронизации





Синхронизация потоков

```
mov eax, dword [var]; race.c:44 var++; ; 0x402c
add eax, 1
mov dword [var], eax; 0x402c
```

Подходы к синхронизации потоков:

- Без синхронизации 🕼
- Атомарные переменные (lock-free)
- Spinlock-и
- Блокировка на уровне планировщика ОС
- Гибридные подходы



Производительность синхронизации

Бенчмарк примитивов синхронизации: <u>01 pthreads sync</u>

Примитив синхронизации	Время на 10 ⁷ N сложений	Особенности реализации
Без синхронизации	0.2 c	Отсутствует корректность
Атомарные переменные	2.0 c	Частный случай синхронизации
Мьютекс pthreads	8 c	Применение futex()
Спинлоки	15 c	TAS lock
Семафоры pthreads	20 c	Чуть другие spinlock-и
Семафоры SYS V IPC	110 с (для 10 ⁶ N)	Реализация в ядре, транзакционность

МФТИ



Спасибо за внимание! Вопросы?

