Параллельное программирование

(Численные методы, алгоритмы и программы. Введение в распараллеливание)

Лисицын Сергей ФРКТ МФТИ 2018 г.

Программа 2 семестра

15 занятий:

Сентябрь (4) – OpenMP

Октябрь (4) — Распараллеливание циклов

Ноябрь (5) – Вычматы

Декабрь (2) – Долги

Книга: Карпов, Лобанов

											L L
		9 ⁰⁰ - 10 ²⁵	Машин.обуч. 319 ЛК	Импульоные цефр.уотр. /Доцент Поурцев В.П./450 ГК	Введ, в распарал, алг.и программ 801 КПМ		Импульовые цефр.уотр. /Доцент Поурцев В.П./420 ПК	Квант.мех. 507а ГК	Взед, в распарал, алг.и программ 804 КПМ		Импульоные цифр.уотр./Доцент Поурцев В.П./430 ГК
		10 ⁴⁵ - 12 ¹⁰					Квант.мех. 507а ГК				Лаборатори я ИЦУ
		12 ²⁰ - 13 ⁴⁵			Квант.мех. 507а ГК	Ин.яз.		Ин.яз.	Ин.яз.	Взед, в распарал, алг.и програм и 801 КПМ	
		13 ⁵⁵ - 15 ²⁰	Квант.мех. 507а ГК				Ин.яз.	Введ, в распарал, алг.и программ 801 КПМ		Ин.яз.	
		15 ³⁰ - 16 ⁵⁵									
		17 ⁰⁵ - 18 ³⁰	Военная подготовка								
		18 ³⁵ - 20 ⁰⁰									
Ī											
Ī		9 ⁰⁰ - 10 ²⁵		Кванто	вая механ	ика/ Доцен	т Гец А.В./	202 HK			
		9 ⁰⁰ - 10 ²⁵ 10 ⁴⁵ - 12 ¹⁰	Ин.яз.	Кванто Ин.яз.	вая механ	ика/ Доцен веед в респерал алги программ 801 КТМ	т Гец А.В./	202 HK	Квант.мех. 507а ГК		Ин.яз.
	пца				вая механ	Введ, в распарал, алг и	т Гец А.В./	202 HK			Ин.яз.
	гница	10 ⁴⁵ - 12 ¹⁰		Ин.яз. Квант.мех.	Введ. в распарал	Веед в респерал алги программ 801 КПМ	т Гец А.В./	Введ. в ра			Ин.яз.
]ятница	10 ⁴⁵ - 12 ¹⁰ 12 ²⁰ - 13 ⁴⁵	Введ, в реопарел, алг.и программ /Доцент Карпов В.Е./ 202 НК	Ин.яз. Квант.мех. 507а ГК	Введ. в распарал	Веед в респерен алги программ 801 КПМ		Введ. в ра	507а ГК аспарал. алг.и		Ин.яз. Ин. яз.
	Пятница	10 ⁴⁵ - 12 ¹⁰ 12 ²⁰ - 13 ⁴⁵ 13 ⁵⁵ - 15 ²⁰	Введ, в раопарал, алг.и программ /Доцент Карлов В.Е./ 202 НК Введ, в раопарал, алг.и программ 802 КПМ	Ин.яз. Квант.мех.	Введ. в распара: /Доцент Карпо	Въед в респерен елг и програми 801 КПИ п. алг.и программ рв В.Е./ 202 НК Квант.мех.	лаборатори я ИЦУ	Введ. в ра	507а ГК аспарал. алг.и		

Программа 2 семестра

Программы:

- Обязательные задачи (9) 2 по каждой теме для зачёта (6)
- Бонусные задачи (3)

Оценка за семестр:

- +3: Лекционная контрольная
- +3: Посещения/5
- +3: Мгновенные обязательные задачи/3
- +3: Бонусные задачи

Введение

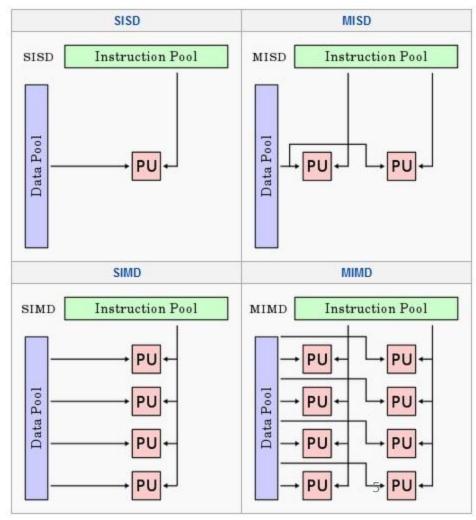
Perf = Freq*IPC/IC

- Конвейеризация вычислений (1970-е) микроуровневый параллелизм
- Дублирование вычислителей (1980-е) параллелизм уровня команд (векторизация, VLIW)
- Дублирование "конвейеров" (2000-е)- параллелизм уровня потоков/заданий

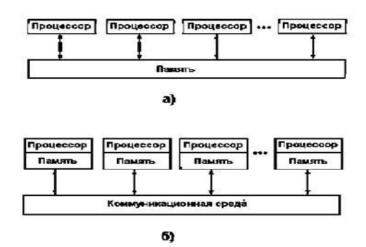
Введение

Таксономия (Классификация) Флинна (1966)

- SISD: компьютер фон-Неймановской архитектуры
- SIMD: векторные процессоры (MMX, SSE), матричные процессоры и процессоры с архитектурой VLIW.
- MISD: не используется
- MIMD:
 - Общая память Symmetric Multiprocessor SMP Разделенная память Massively Parallel Processing MPP -> Кластерные системы



Введение



Симметричное мультипроцессирование

- 1. Несколько однородных процессоров и массив общей памяти
- 2. Когерентность кэшей, урегулирование доступа к памяти
- 3. Ограниченная масштабируемость
- 4. Работает под единой ОС
- 5. Модель программирования: Потоки (pthread, OpenMP)

Массивно-параллельные системы

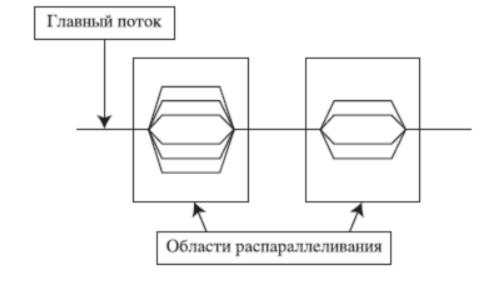
- 1. Вычислительные узлы и коммуникационная среда
- 2. Закрытая локальная память
- 3. Масштабируемость ~не ограниченная
- 4. Полная ОС на управляющей машине, на узлах урезанная версия
- 5. Модель программирования: Модель передачи сообщений ("fork", MPI, PVM, BSPlib)

Авторизация на сервере

ssh <username>@calcnoqueue.vdi.mipt.ru ssh -p 60001 <username>@remote.vdi.mipt.ru

<username> = s<group><id>(s51316)

Open Multi-Processing



Директивы компилятора, библиотечные процедуры и переменные окружения

Системы с общей памятью

Языки: Си, Си++ и Фортран

#pragma omp конструкция [предложение [предложение] ...]

#include <omp.h> // Open Multi-Processing

```
int main(int argc, char **argv) {
    omp set num threads(N); // установить число потоков в N
#pragma omp parallel // директива компилятору
    // параллельное исполнение
    return 0x00;
```

Компиляция:

gcc my_openMP_prog.c -o my_openMP_prog -fopenmp

```
#pragma omp parallel
    // parallel указывает, что данный блок кода должен быть исполнен
    // параллельно в несколько потоков
#pragma omp parallel // сокращенная запись
    ... // блок кода, исполняющийся параллельно
```

```
#pragma omp parallel
    #pragma omp for
    for (int i = 0; i < K; i++) // параллельное суммирование чисел 0..К
        res += i; // с теоретическим ускорением N, где N - число потоков
#pragma omp parallel for // сокращенная запись
    ... // цикл for, исполняющийся параллельно
```

```
int i;
```

```
#pragma omp parallel for private(i)
    for (i = 0; i < K; i++) // параллельная печать чисел 0..К
         printf("i: %i\n", i); // с теоретическим ускорением N, где N - число потоков
int i;
#pragma omp parallel for shared(K) private(i)
    for (i = 0; i < K; i++) // параллельная печать чисел 0..К
         printf("i: %i\n", i); // с теоретическим ускорением N, где N - число потоков
```

```
#pragma omp parallel shared(a) private(myid, x)
   myid = omp get thread num();
    x = work(myid);
    if(x < 1.0)
        a[myid] = x;
#pragma omp parallel default(private) shared(a)
   myid = omp get thread num();
   x = work(myid);
    if(x < 1.0)
        a[myid] = x;
```

```
///Устанавливает количество потоков, которое может быть запрошено для
///параллельного блока.
void omp set num threads(int num threads)
///Возвращает количество потоков в текущей команде параллельных
int omp get num threads()
///Возвращает максимальное количество потоков, которое может быть установлено
int omp get max threads()
///Возвращает номер потока в команде (целое число от 0 до N - 1)
int omp get thread num()
///Возвращает количество физических процессоров доступных
int omp get num procs()
///Возвращает не нулевое значение, если вызвана внутри параллельного
  /В противном случае возвращается
int omp in parallel()
```

- firstprivate(var1, var2, ...) private + указанные переменные инициализируются значением до входа в параллельную секцию.
- lastprivate(var1, var2, ...) Приватные переменные сохраняют свое значение, которое они получили при достижении конца параллельного участка кода.
- reduction(оператор:var1, var2, ...) гарантирует безопасное выполнение операций редукции, например, вычисление глобальной суммы.
- if(выражение) параллельное выполнение необходимо только если выражение истинно.

• sections / section – разделение задач между потоками

• single – при необходимости сделать действие одним потоком в параллельном участке

• ordered – в параллельных циклах говорит о исполнении в строго фиксированной последовательности

```
int myid;
int a = 10;
#pragma omp parallel default(private) \
firstprivate(a)
   myid = omp get thread num();
    printf("Thread%d: a = %d n", myid, a);
    a = myid;
   printf("Thread%d: a = %d n", myid, a);
```

```
#pragma omp parallel
{
    #pragma omp for private(i) lastprivate(k)
    for(i=0; i<10; i++)
        k = i*i;
}
printf("k = %d\n", k);</pre>
```

```
#pragma omp parallel sections ///nowait
    #pragma omp section
        printf("T%d: task1\n", omp get thread num());
    #pragma omp section
        printf("T%d: task1\n", omp_get_thread_num());
```

```
#pragma omp parallel
    #pragma for shared(x) private(i) reduction(+:sum)
    for (i=0; i<10000; i++)
        sum += x[i];
#pragma omp parallel
    #pragma for shared(x) private(i) reduction(min:gsum)
    for(i=0; i<10000; i++)
        gmin = min(gmin, x[i]);
             +, -, *, &, ^, |, &&, ||, min, max
```

schedule(тип [, размер блока])

static — итерации равномерно распределяются по потокам, нудным размером блока.

dynamic – работа распределяется пакетами заданного размера между потоками. При завершении текущего блока берёт следующий.

guided – dynamic + Размер блока постепенно уменьшается вплоть до указанного значения.

critical – критическая секция

atomic – атомарность операции

barrier – точка синхронизации

master – блок, который будет выполнен только основным потоком