Параллельные вычисления

Учебный год — 2014, весенний семестр Группы 5110, 5116

Лекция 2

Преподаватели:

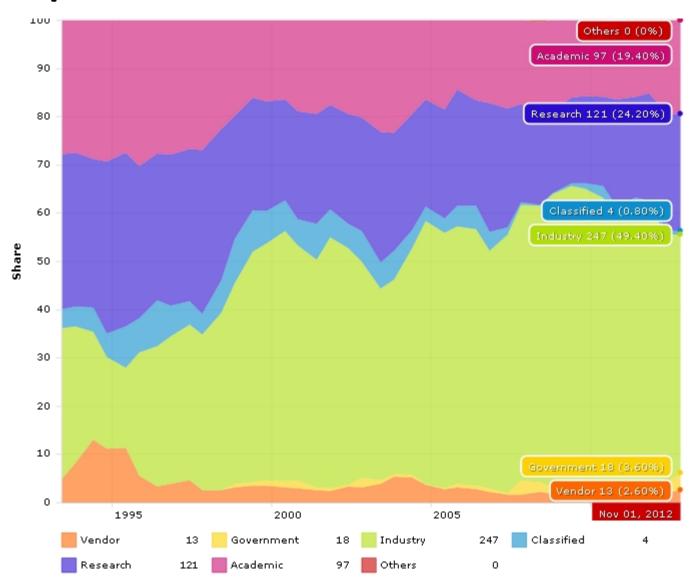
Балакшин Павел Валерьевич

(pvbalakshin@gmail.com),

Соснин Владимир Валерьевич

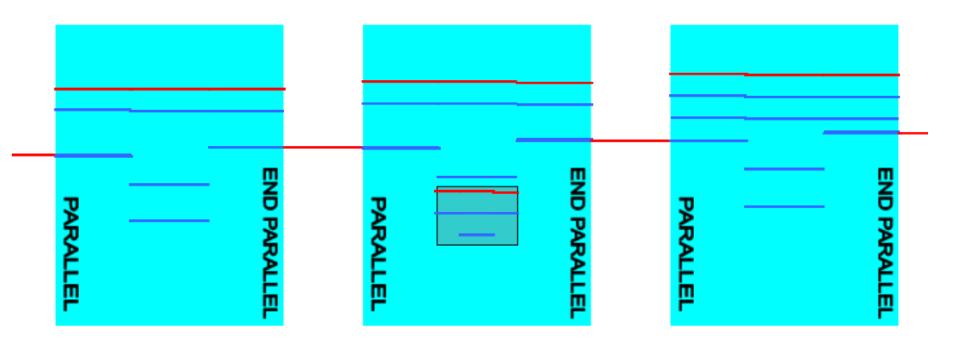
(vsosnin@gmail.com)

Области применения параллельных вычислений

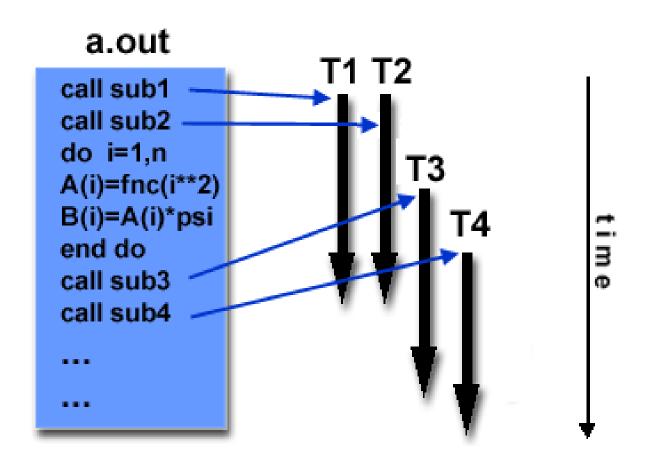


Виды декомпозиции последовательных программ

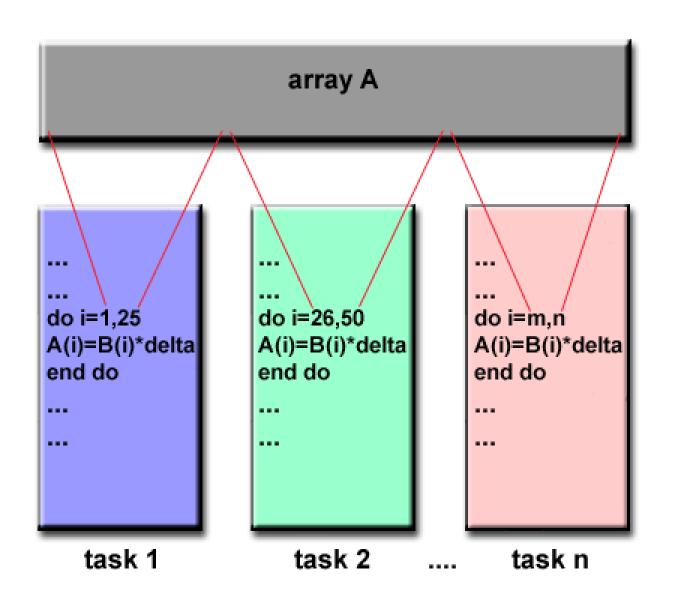
- Распараллеливание данных.
- Распараллеливание инструкций.



Декомпозиция инструкций



Декомпозиция данных



Структура курса

- Shared memory vs Distributed memory. Всегда спорили, но сейчас каждый персональный компьютер SM.
- SM: static threads: ручное управление тредами. Их дорого создавать, поэтому они живут всё время работы программы.
- Очень сложно раздавать поровну работу тредам.

Виды автоматического распараллеливания

- Полностью автоматический.
- Полуавтоматический (указание на блокировки и измерение вычислительной сложности).
- Управляемый (флаги компилятора, директивы линковщику)

Слабые стороны автоматического распараллеливания

- Возможно ошибочное изменение логики программы.
- Возможно понижение скорости вместо повышения.
- Отсутствие гибкости ручного распараллеливания.
- Эффективно распараллеливаются только циклы.
- Невозможность распараллелить программы со сложным алгоритмом работы.

OpenMP

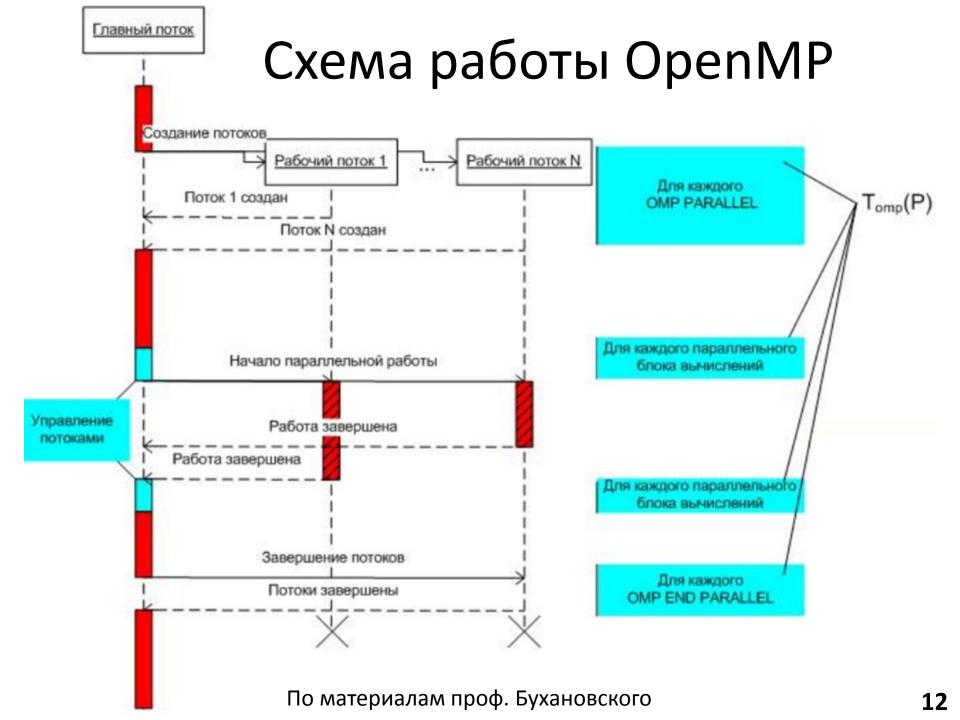
Парадигма программирования	SMP (shared memory parallelism)
Год стандартизации	1997 (последняя версия 4.0 описана в 2013 г.)
Языки программирования	Фортран, С/С++
Поддержка популярными	gcc – OpenMP 4.0
компиляторами	icc – OpenMP 3.1
	VS2013 – OpenMP 2.0
Ключевые преимущества	1. Простота освоения.
	2. «Мало букафф».
	3. Прямая (forward)
	совместимость.

Сильные стороны OpenMP

- Кросс-платформенность.
- Отсутствие сложных механизмов передачи сообщений.
- Простота декомпозиции данных.
- Возможность инкрементного распараллеливания.
- Прямая (forward) совместимость со старыми компиляторами.
- Распараллеливание требует минимальных изменений существующего кода.
- Серьёзная поддержка ведущими производителями, хорошие перспективы развития.

Слабые стороны OpenMP

- Сложно исправлять ошибки синхронизации и гонки.
- Эффективен только в SMP-системах.
- Требует явной поддержки компилятором.
- Масштабируемость ограничена архитектурой памяти.
- Обработка штатных ошибок не развита.
- Нет механизмов привязки потоков к процессорам.
- Ограниченная поддержка вычислений на GPU.
- Дополнительные накладные расходы при запуске программы.



Показатели эффективности

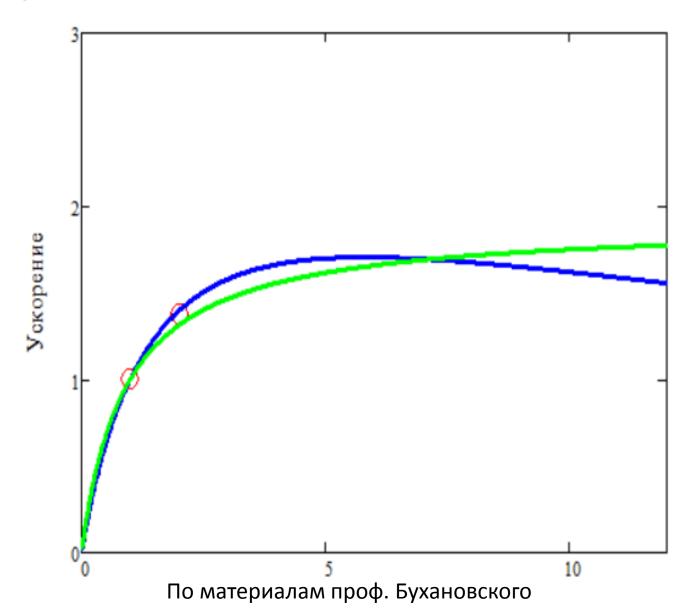
$$T_{1}(N) = t_{c}(N + M)$$

$$T_{P}(p, N) = T_{OMP} + \frac{t_{c}N}{p} + M \cdot t_{c}$$

$$T_{OMP} = \alpha(p-1)t_{c}N$$

$$S(p, N) = \frac{T_1}{T_p} = \frac{N+M}{\alpha(p-1)N + \frac{N}{p} + M}$$

Сравнение с законом Амдала

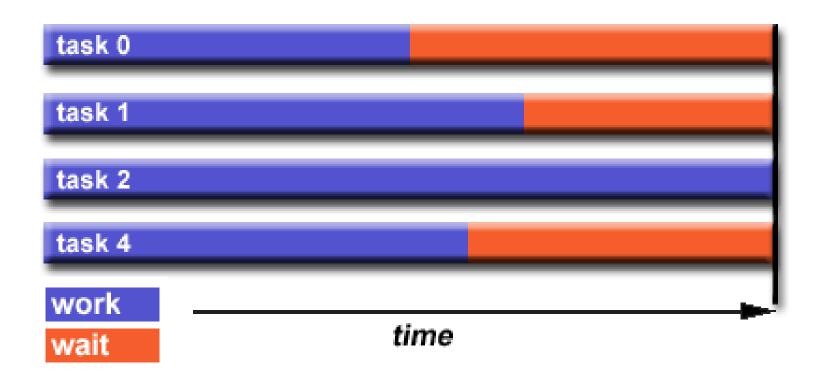


Введение в OpenMP

- Подключить заголовок #include <omp.h>
- При компиляции использовать опцию *–fopenmp.*

```
#pragma omp parallel
printf("Hello, world\n");
#pragma omp parallel
printf("Paботает поток номер %d\n", omp_get_thread_num());
#pragma omp parallel sections
        #pragma omp section
        do fourier transform(A);
        #pragma omp section
        multiply matrices(B,C);
```

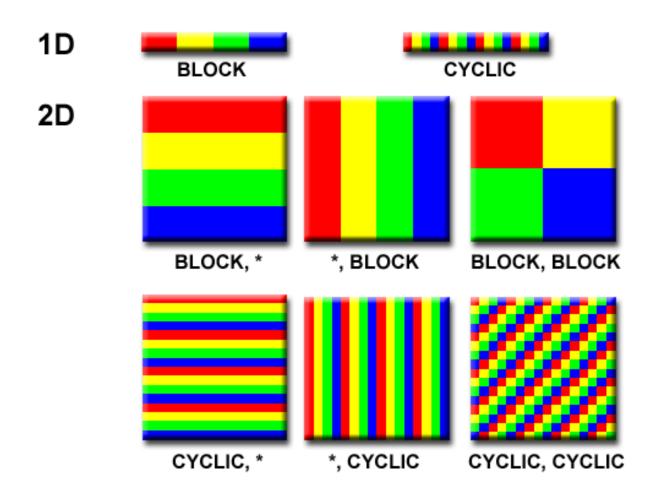
Проблема балансировки нагрузки



#pragma omp for/private/reduction

```
#pragma omp parallel for
for(i = 0; i < N; i++) {
   a[i] = \operatorname{sqrt}(\sin(x) + \cos(x) / \ln(x));
#pragma omp parallel for private(j,k)
for(i = 2; i \le N-1; i++)
   for(i = 2; i \le i; i++)
      for(k = 1; k \le M; k++)
        b[i][i] += a[i-1][i]/k + a[i+1][i]/k;
```

#pragma omp for schedule



#pragma omp for schedule

- #pragma omp for schedule(static, chunk_size)
- #pragma omp for schedule(dynamic,chunk_size)
- #pragma omp for schedule(guided, chunk_size)

```
#pragma omp parallel num_threads(8)
{
    #pragma omp for schedule(dynamic,1)
    for (i = 0; i < 8; i++)
        printf("[1] iter %d, tid %d\n", i, omp_get_thread_num());
    #pragma omp for schedule(dynamic,1)
    for (i = 0; i < 8; i++)
        printf("[2] iter %d, tid %d\n", i, omp_get_thread_num());
}</pre>
```