



Казанский федеральный
УНИВЕРСИТЕТ

ВЫСШАЯ ШКОЛА
информационных технологий
и информационных систем

Введение в технологию OpenMP

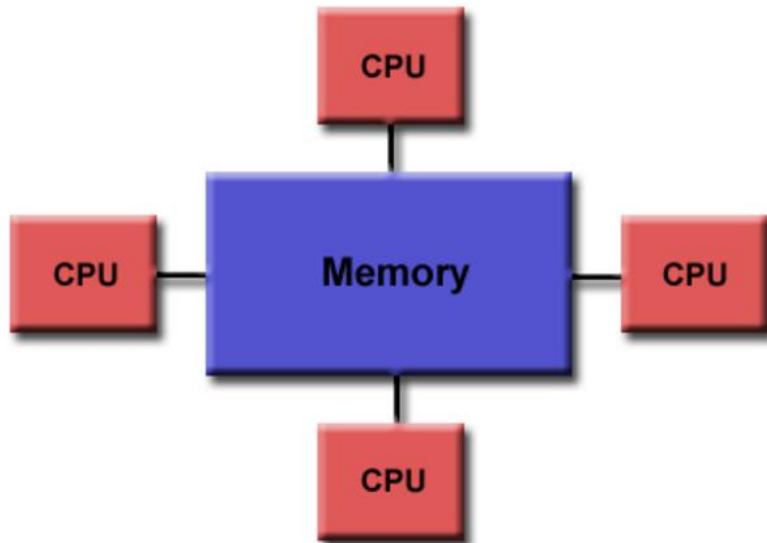
Эдуард Храмченков

OpenMP

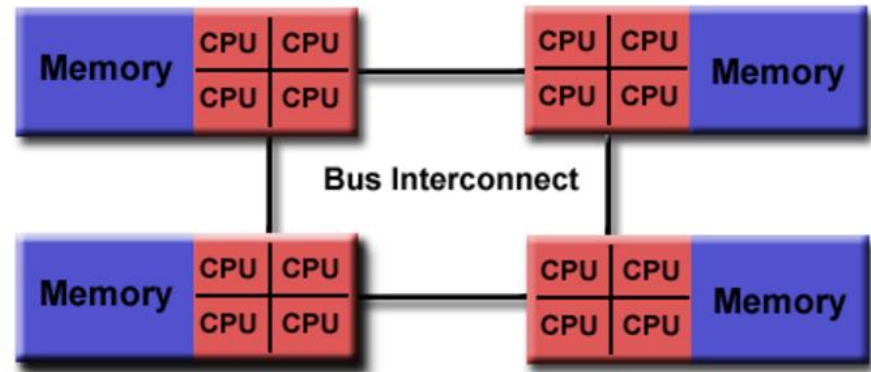
- ▶ Это API для разработки многопоточных приложений под SMP архитектуру
- ▶ Состоит из:
 - директив компилятора
 - библиотек среды выполнения
 - переменных окружения
- ▶ Легкий и удобный способ создавать параллельные программы



OpenMP



Uniform Memory Access



Non-Uniform Memory Access



OpenMP

- ▶ OpenMP программы основаны исключительно на использовании потоков
- ▶ Поток – это минимальная единица выполнения, которую может выделить ОС
- ▶ Потоки существуют в контексте процесса
- ▶ Как правило количество потоков совпадает с количеством процессоров/ядер



Fork-join модель

- ▶ В начале исполнения существует только мастер-поток, исполняющий последовательные участки кода
- ▶ В указанных местах мастер-поток порождает дополнительные потоки (fork)
- ▶ Когда параллельный регион заканчивается, управление передается мастер-потoku, другие потоки исчезают (join)



Fork-join модель



Модель памяти OpenMP

- ▶ По умолчанию все данные являются общими для всех потоков
- ▶ Можно явно указать, что некая переменная является `private` и у каждого потока своя копия
- ▶ Данные каждого потока хранятся в специальном стеке в памяти – ограничен по размеру!



Директивы OpenMP

- ▶ `#pragma omp directive_name [clause[[,] clause]...]`
- ▶ Создают группы потоков для параллельного выполнения участка кода
- ▶ Определяют как разделять работу среди потоков
- ▶ Указывают `private` и `shared` переменные
- ▶ Управляют синхронизацией потоков



Директива parallel

- ▶ `#pragma omp parallel [clause[[,] clause]...]`
- ▶ Указывает на то, что следующий за директивой блок кода будет выполняться параллельно
- ▶ Каждому потоку присваивается порядковый номер – у мастер-потока №0
- ▶ `omp_get_thread_num()` – получить номер потока



Директива parallel

- ▶ Спецификатор `[if(условие)]` – запуск в параллельном режиме по условию
- ▶ Спецификатор `[num_threads(integer)]` – позволяет задать количество потоков
- ▶ Throw внутри параллельного региона должен не прерывать хода выполнения блока, и должен обрабатываться тем потоком, который его выбросил



Пример 1

- ▶ `std::cout` – разделяемый ресурс, при доступе к нему начинается гонка потоков
- ▶ Можно использовать `printf()` – функция работает быстрее, при небольшом количестве потоков не происходит склеивания строк



Директива for

- ▶ `#pragma omp for [clause[,] clause]...`
- ▶ Запускает цикл следующий непосредственно после директивы в параллельном режиме
- ▶ Цикл должен иметь каноническую форму `for(init-expr; test-expr; incr-expr)`
- ▶ Возможен краткий вариант записи 2 директив: `#pragma omp parallel for [clause[,] clause]...`

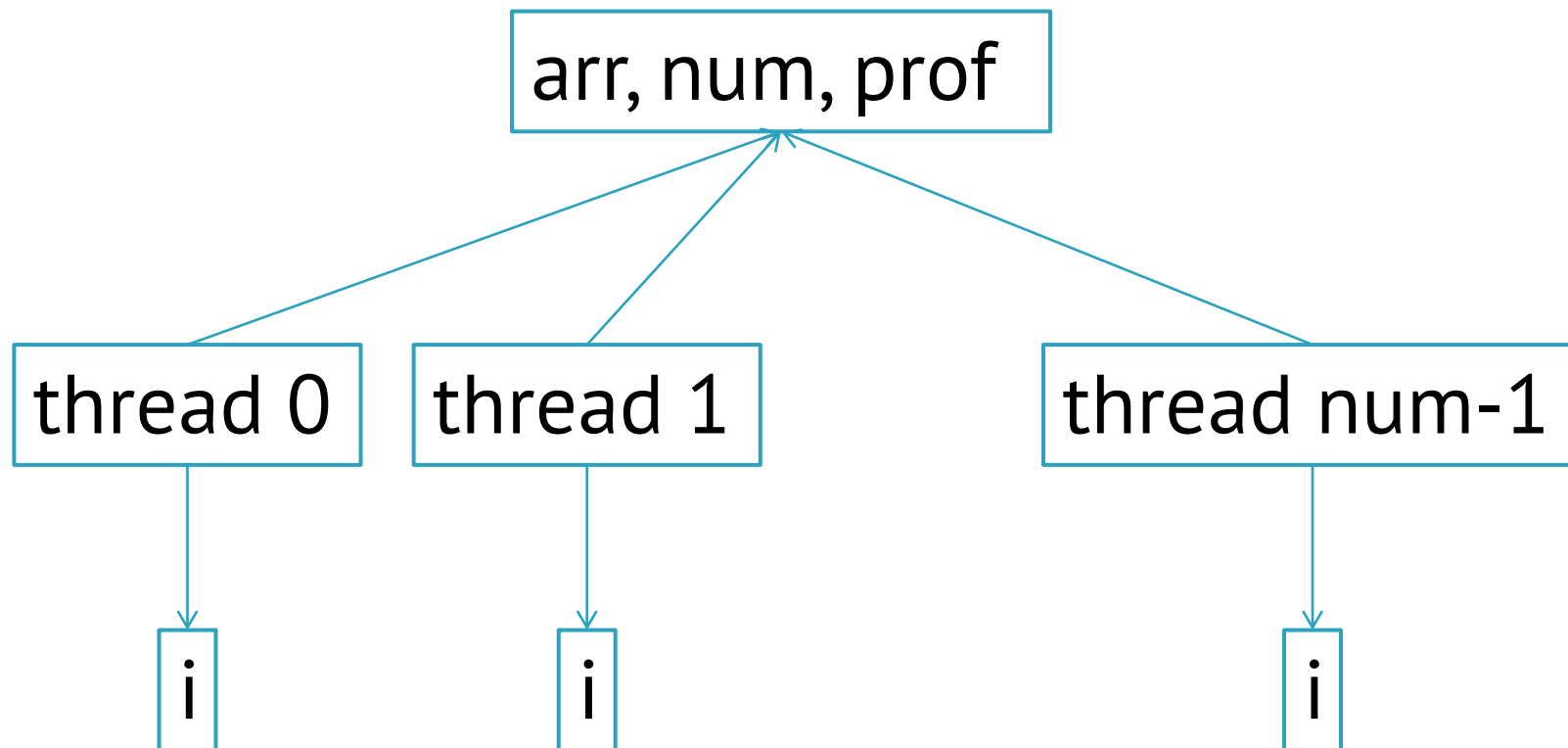


Директива for

- ▶ В цикле не должно встречаться goto, exit(), break, return
- ▶ Каждый поток имеет свой контекст исполнения – адресное пространство со всеми необходимыми переменными
- ▶ Счетчик цикла по умолчанию private



Пример 2



Параллелизация циклов

- ▶ В начале блока цикла происходит fork потоков, в конце цикла – барьер синхронизации и join потоков
- ▶ В случае, если параллелизуется внутренний цикл, возникают большие издержки на fork/join
- ▶ Если параллелизуется внешний цикл, то fork/join только один раз



Параллелизация циклов

- ▶ Если цикл содержит вложенные циклы, то в большинстве случаев следует параллелизировать внешний цикл
- ▶ Степень дробления – количество вычислений между синхронизациями/коммуникациями
- ▶ Чем больше степень дробления, тем выше производительность параллельного кода



Пример 3

- ▶ Вложенный цикл
- ▶ Проблема: у каждого потока своя `private` переменная `i`, а `j` – `shared` для всех потоков
- ▶ Решение – явно объявить переменную `j` как `private`
- ▶ Спецификатор `private`(список переменных)
- ▶ Каждый поток получает свою копию этой переменной для своего контекста



Пример 4

- ▶ Результат хранящийся в переменной `a` зависит от порядка выполнения тела цикла потоками
- ▶ Если объявить ее как `private` – значение на выходе будет одним и тем же
- ▶ Значение `private` переменных не определено на входе и выходе из блока
- ▶ По стандарту начальное значение такой переменной не гарантируется



Пример 4

- ▶ Спецификатор `firstprivate` – `private` переменная в начале блока инициализируется значением этой переменной, заданным ранее
- ▶ Спецификатор `lastprivate` – значение `private` переменной после завершения блока будет содержать значение полученное в ходе последней «логической» итерации



Спецификатор `nowait`

- ▶ Указывает потоку не ждать остальных в конце блока, а приступить к выполнению следующего блока, если он есть

`#pragma omp parallel`

`#pragma omp for nowait`

`for{...}`

- ▶ В конце параллельного региона барьер есть в любом случае



Спецификатор `schedule`

- ▶ Поддерживается только для циклов
- ▶ `schedule(kind[, chunk_size])`
- ▶ Управляет распределением итераций цикла между потоками
- ▶ Параметр `chunk_size` не обязан быть константным выражением
- ▶ Существуют 4 типа распределения, которые задаются параметром `kind`

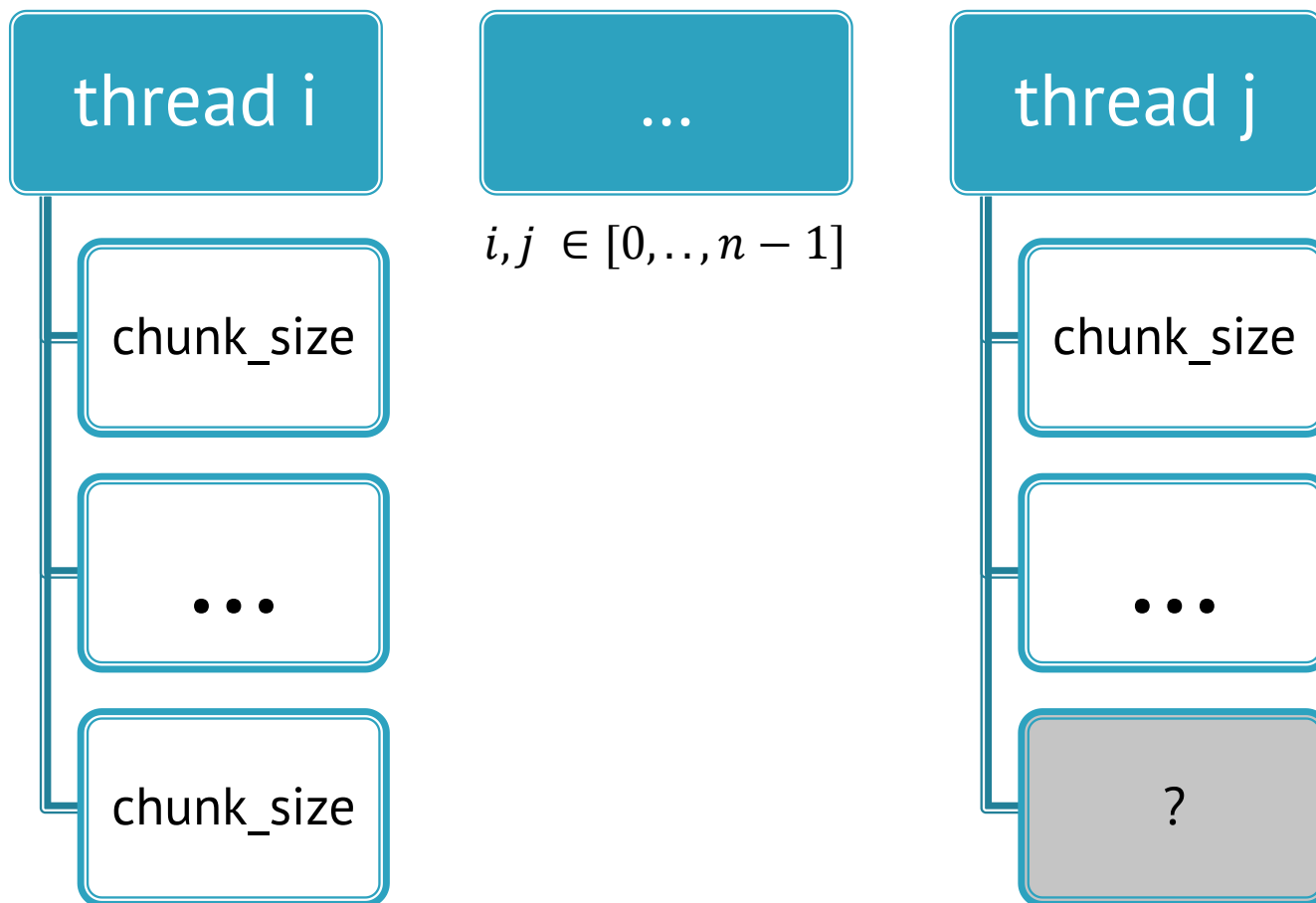


schedule static

- ▶ static – наиболее простой, по умолчанию используется в тех случаях, когда нет явного задания schedule
- ▶ Итерации делятся по потокам блоками в соответствии с размером `chunk_size`
- ▶ Последний блок может иметь меньший размер
- ▶ Если `chunk_size` не задан итерации делятся примерно поровну



schedule static

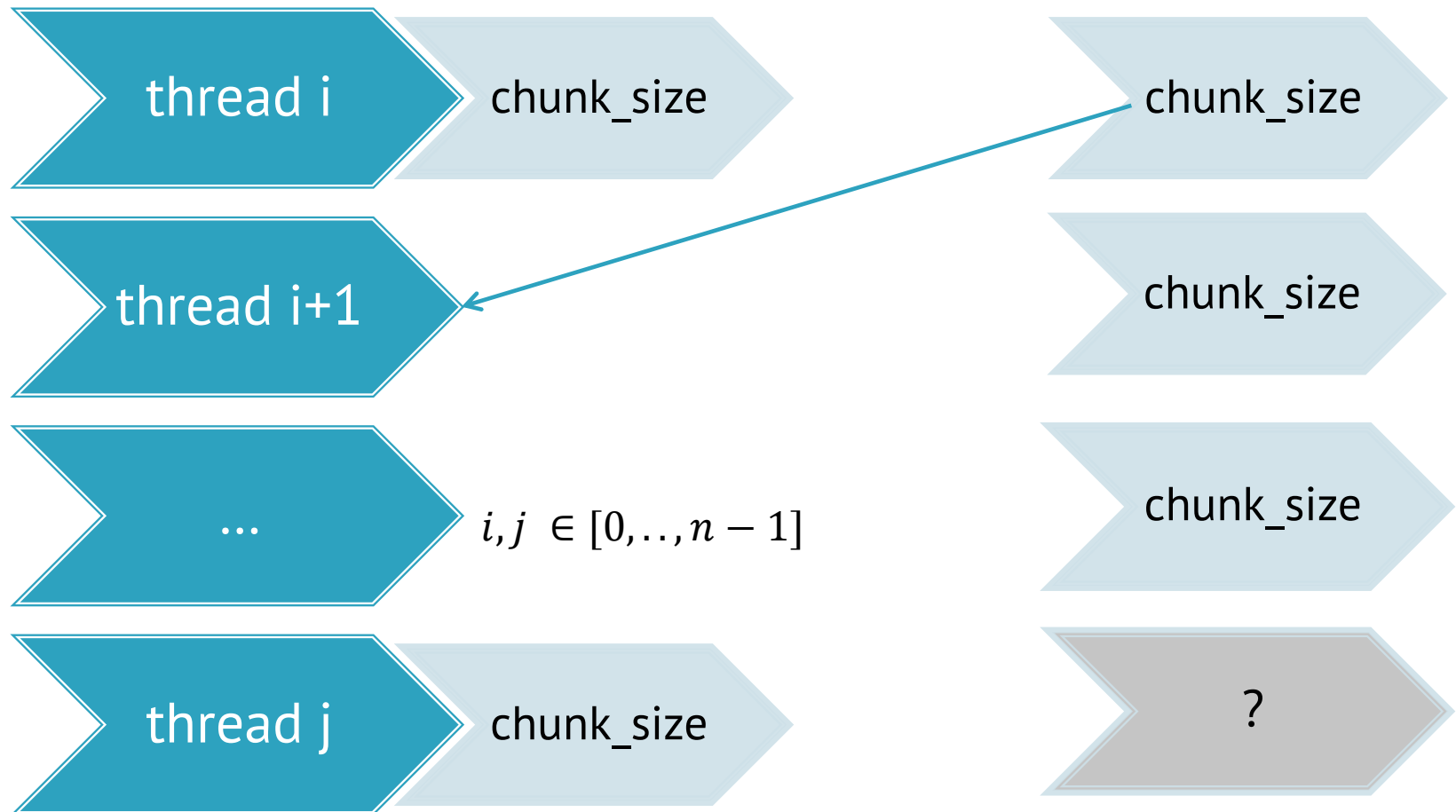


schedule dynamic

- ▶ Используется для плохо балансированных и непредсказуемых нагрузок в цикле
- ▶ Итерации назначаются потокам блоками размером `chunk_size`
- ▶ Поток исполняет блок, затем запрашивает следующий, и т.д. пока не закончатся блоки
- ▶ Размер `chunk_size` по умолчанию = 1



schedule dynamic

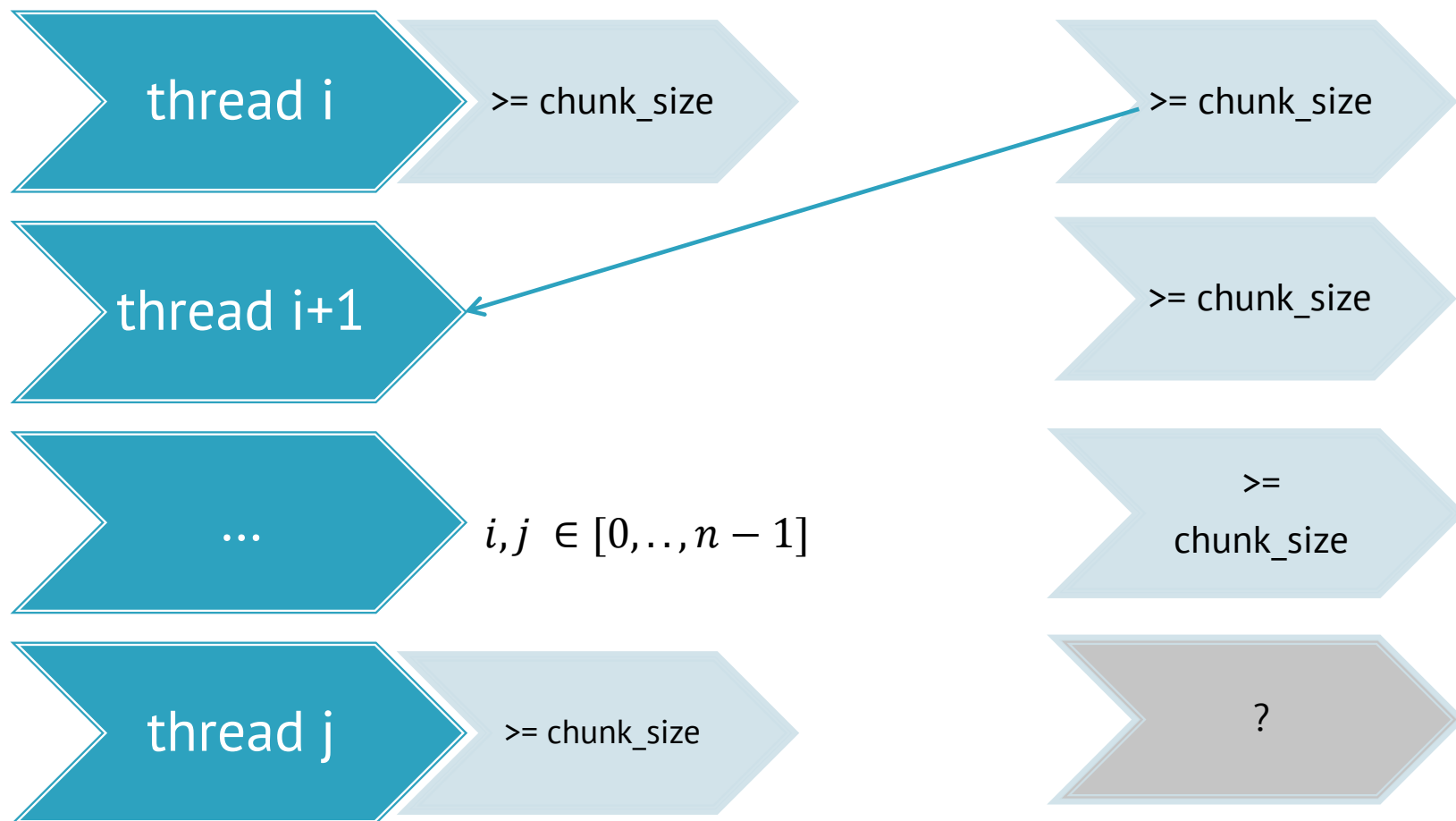


schedule guided

- ▶ По схеме схож с dynamic – поток выполняет блок, потом запрашивает следующий, пока не кончатся блоки
- ▶ Разница в размере блоков – в данном случае параметр `chunk_size` определяет *минимальное* количество итераций в блоке
- ▶ Реальное количество итераций в блоке определяется компилятором



schedule guided



schedule runtime

- ▶ Выбор между тремя типами распределения нагрузки происходит во время выполнения кода
- ▶ Выбор определяется значением переменной окружения OMP_SCHEDULE
- ▶ OMP_SCHEDULE является строкой, которая подставляется в спецификатор schedule



Пример 5

- ▶ Используется тип `runtime` для спецификатора `schedule`
- ▶ Для установки переменной `OMP_SCHEDULE` используется функция `omp_set_schedule(type, chunk_size)`
- ▶ `type` – строковая переменная вида `omp_sched_static/dynamic/guided`





Казанский федеральный
УНИВЕРСИТЕТ

ВЫСШАЯ ШКОЛА
информационных технологий
и информационных систем

Вопросы

ekhramch@kpfu.ru