



МЕТОДИКА РАЗРАБОТКИ ПАРАЛЛЕЛЬНЫХ АЛГОРИТМОВ

Лучше совсем не помышлять об отыскании
каких бы то ни было истин, чем делать это
без всякого метода.

Р. Декарт

Содержание

2

- Модели параллельных вычислений
- Принципы разработки параллельных алгоритмов

Модели параллельных вычислений

3

- Модель "задачи-сообщения"
- Модель "процессы-каналы"

Модель "задачи-сообщения"

4

- Агрегированное представление графа "операции-операнды".
 - ▣ Вершины графа – задачи (набор операций).
 - ▣ Дуги – сообщения (обмен данными).
- Модель позволяет
 - ▣ Определить подзадачи одинаковой вычислительной сложности.
 - ▣ Обеспечить низкий уровень информационной зависимости между подзадачами.

Модель "процессы-каналы"

5

- *Процесс* – выполняемая на процессоре *программа*, использует для своей работы часть локальной *памяти* процессора и содержит ряд *операций обмена данными* с другими процессами.
- *Канал передачи данных* – *очередь сообщений*, в которую один или несколько процессов могут отправлять пересылаемые данные и из которой процесс-адресат может извлекать сообщения.
 - Каналы возникают динамически в момент выполнения первой операции приема/передачи с каналом.
 - Канал может соответствовать одной или нескольким командам приема/передачи данных различных процессов.
 - Канал имеет неограниченную емкость.
 - Операции приема сообщений по каналу могут приводить к блокировкам (если запрашиваемые процессом-приемником данные еще не были отправлены процессом-источником).
- Модель позволяет
 - Осуществить оптимальное распределение подзадач по процессорам.
 - Выполнить анализ эффективности разработанного параллельного метода.
 - Обеспечить возможность контроля и управления процессом выполнения параллельных вычислений.

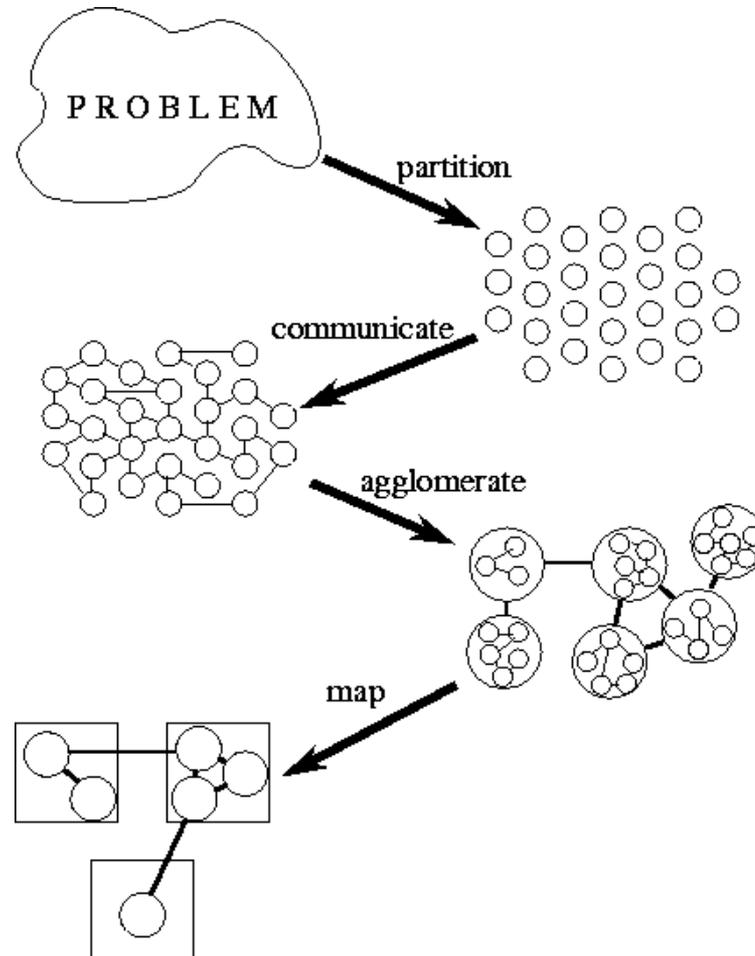
Разработка параллельного алгоритма

6

- Декомпозиция задачи на подзадачи, которые могут быть выполнены параллельно.
- Выделение информационных взаимодействий между подзадачами.
- Определение необходимой (доступной) вычислительной системы и оценка алгоритма (ускорение, эффективность и др.).
- Масштабирование подзадач в зависимости от количества процессоров вычислительной системы.
- Распределение подзадач между процессорами вычислительной системы.

Разработка параллельного алгоритма

7



Декомпозиция задачи

8

- Цель – разделение вычислений на независимые части, которые могут быть выполнены параллельно.
- Требования
 - ▣ Равный объем вычислений в подзадачах (балансировка загрузки).
 - ▣ Минимальные информационные зависимости между подзадачами (лучше 1 раз передать 100 байтов, чем 100 раз передать 1 байт :-).
- Подходы
 - ▣ Параллелизм данных.
 - ▣ Параллелизм задач.

Параллелизм данных и задач

9

- Параллелизм данных имеет место, когда вычисления заключаются в выполнении однотипной обработки каждого элемента набора данных.
 - Выделение подзадач сводится к разделению имеющихся данных.
 - Примеры: матричные вычисления, численные методы решения уравнений в частных производных и др.
- Параллелизм задач имеет место, когда вычисления заключаются в выполнении разных операций над одним и тем же набором данных.
 - Выделение подзадач сводится к функциональной декомпозиции.
 - Примеры: задачи обработки последовательности запросов к базам данных, вычисления с одновременным применением разных алгоритмов расчета и др.

Уровень декомпозиции

10

- Большое количество мелких подзадач обеспечивает высокий уровень параллелизма, но затрудняет анализ параллельных вычислений.
- Небольшое количество крупных подзадач дает ясную схему параллельных вычислений, но затрудняет эффективное использование большого количества процессоров.
- Оптимум: использование в качестве конструктивных элементов декомпозиции только тех подзадач, для которых методы параллельных вычислений являются известными.
 - Позволит обеспечить и простоту представления вычислительных схем, и эффективность параллельных расчетов.
 - Выбираемые подзадачи будем именовать *базовыми*.
 - Базовые задачи могут быть *элементарными (неделимыми)*, если не допускают дальнейшего деления, или *составными* в противном случае.

Оценка декомпозиции

11

- Выполненная декомпозиция не увеличивает объем вычислений и необходимый объем памяти?
- Возможна ли при выбранном способе декомпозиции равномерная загрузка всех имеющихся процессоров?
- Достаточно ли выделенных частей процесса вычислений для эффективной загрузки имеющихся процессоров (с учетом возможности увеличения их количества)?

Информационные зависимости

12

- Этап, трудно отделимый от предыдущего. Выделение подзадач должно происходить с учетом возникающих информационных связей; после анализа объема и частоты необходимых информационных обменов между подзадачами может потребоваться повторение этапа декомпозиции.
- Схемы взаимодействия подзадач:
 - ▣ Локальная vs глобальная
 - ▣ Структурная vs произвольная
 - ▣ Статическая vs динамическая
 - ▣ Синхронная vs асинхронная

Схемы взаимодействия

13

- *Локальная схема* – в каждый момент времени передачи выполняются только между небольшим числом подзадач (располагаемых, как правило, на соседних процессорах).
- *Глобальная схема* – в коммуникации принимают участие все подзадачи.
- *Структурная схема* приводит к формированию стандартных схем коммуникации (кольцо, прямоугольная решетка и др.).
- *Произвольная схема* выполняемых операций передач данных не носит характер однородности.
- *Статическая схема* – моменты и участники взаимодействия фиксируются на этапах проектирования и разработки параллельных программ.
- *Динамическая схема* – структура операции передачи данных определяется в ходе выполняемых вычислений.
- *Синхронная схема* – операции передачи данных выполняются только при готовности всех участников взаимодействия и завершаются только после полного окончания всех коммуникационных действий.
 - Более проста для использования, но может привести к тупикам.
- *Асинхронная схема* – участники взаимодействия могут не дожидаться полного завершения действий по передаче данных.
 - Более сложна для использования, но может повысить эффективность.

Оценка схемы взаимодействия

14

- Соответствует ли вычислительная сложность подзадач интенсивности их информационных взаимодействий?
- Является ли одинаковой интенсивность информационных взаимодействий для разных подзадач?
- Является ли схема информационного взаимодействия локальной?
- Не препятствует ли выявленная информационная зависимость параллельному решению подзадач?

Масштабирование подзадач

15

- Если количество подзадач больше числа планируемых к использованию процессоров
 - необходимо выполнить *агрегацию* (укрупнение) подзадач с помощью вышеизложенных походов.
 - первые кандидаты на объединение – подзадачи с высокой степенью информационной взаимозависимости.
- Если количество подзадач меньше числа планируемых к использованию процессоров
 - необходимо выполнить *детализацию* (разделение) подзадач с помощью вышеизложенных походов.
 - детализация несложна, если для базовых задач известны методы параллельных вычислений.
- Масштабирование – разработка правил агрегации и детализации подзадач, в которых количество процессоров является параметром.

Оценка масштабирования

16

- Не ухудшится ли локальность вычислений после масштабирования имеющегося набора подзадач?
- Имеют ли подзадачи после масштабирования одинаковую вычислительную и коммуникационную сложность?
- Соответствует ли количество задач числу имеющихся процессоров?
- Зависят ли параметрически правила масштабирования от количества процессоров?

Распределение задач по процессорам

17

- Управление распределением нагрузки для процессоров возможно только для мультимпьютеров. Для мультипроцессоров распределение нагрузки обычно выполняет ОС автоматически.
- Данный этап является избыточным, если количество подзадач совпадает с числом имеющихся процессоров, а топология сети передачи данных вычислительной системы представляет собой полный граф (т.е. все процессоры связаны между собой прямыми линиями связи).
- Показатель эффективности распределения – относительная доля времени, в течение которого процессоры использовались для вычислений, связанных с решением исходной задачи (не обмена и ожидания).

Распределение задач по процессорам

18

- Необходимо обеспечить равномерное распределение вычислительной нагрузки между процессорами и минимизировать количество сообщений, передаваемых между процессорами.
- Требование минимизации информационных обменов между процессорами может противоречить условию равномерной загрузки процессов (все подзадачи можно поместить на один процессор).
- Оптимальное решение проблемы распределения подзадач основывается на анализе информационной связности графа "подзадачи - сообщения".
 - Подзадачи, между которыми имеются информационные взаимодействия, целесообразно размещать на процессорах, между которыми существуют прямые линии передачи данных.

Динамическая балансировка

19

- Решение вопросов балансировки вычислительной нагрузки значительно усложняется, если схема вычислений может изменяться в ходе решения задачи.
 - Неоднородные сетки при решении уравнений в частных производных, разреженность матриц и др.
 - Используемые на этапах проектирования оценки вычислительной сложности решения подзадач могут иметь приближенный характер.
 - Количество подзадач может изменяться в ходе вычислений.
- В таких ситуациях может потребоваться перераспределение базовых подзадач между процессорами уже непосредственно в процессе выполнения параллельной программы – выполнить *динамическую балансировку вычислительной нагрузки*.

Схема "менеджер-рабочий"

20

- Допущения
 - Подзадачи могут возникать и завершаться в ходе вычислений.
 - При этом информационные взаимодействия между подзадачами либо полностью отсутствуют, либо минимальны.
- Участники
 - Менеджер – выделенный для управления распределением нагрузки процессор системы, которому доступна информация обо всех имеющихся подзадачах.
 - Исполнители – остальные процессоры, которые для получения вычислительной нагрузки обращаются к менеджеру.
- Схема
 - Порождаемые в ходе вычислений новые подзадачи передаются обратно менеджеру и могут быть получены для решения при последующих обращениях исполнителей.
 - Завершение вычислений происходит в момент, когда исполнители завершили решение всех переданных им подзадач, а менеджер не имеет каких-либо вычислительных работ для выполнения.

Оценка распределения задач по процессорам

21

- Не приводит ли распределение нескольких задач на один процессор к росту дополнительных вычислительных затрат?
- Существует ли необходимость динамической балансировки вычислений?
- Не является ли процессор-менеджер "узким" местом при использовании схемы "менеджер-исполнитель"?

Пример: задача N тел

22

- Дано большое количество тел (планет, звезд и др.), для каждого из которых известна масса, начальное положение и скорость.
- Под действием гравитации положение тел меняется.
- Требуемое решение задачи состоит в моделировании динамики изменения системы N тел на протяжении некоторого интервала времени.

Пример: задача N тел

23

- Для проведения моделирования интервал времени разбивается на временные отрезки небольшой длительности, на каждом шаге моделирования вычисляются силы, действующие на каждое тело, и обновляются скорости и положения тел.
- Очевидный алгоритм решения задачи N тел состоит в рассмотрении на каждом шаге моделирования всех пар объектов физической системы и выполнении для каждой получаемой пары всех необходимых расчетов.
- При таком подходе время выполнения одной итерации моделирования (τ – время перевычисления параметров одной пары тел):
$$T_1 = \tau N(N - 1) / 2$$

Пример: задача N тел

24

□ Декомпозиция

- *Базовая подзадача* – весь набор вычислений, связанных с обработкой данных одного какого-либо тела физической системы.

□ Выделение информационных зависимостей

- Выполнение вычислений в подзадаче возможно только в случае, когда имеются данные обо всех телах физической системы.
- Перед началом каждой итерации моделирования каждая подзадача должна получить все необходимые сведения от всех других подзадач системы.
- Такая процедура передачи данных именуется *операцией обобщенного сбора данных (multi-node gather или all gather)*.

Пример: задача N тел

25

□ Операция обобщенного сбора данных

- **Метод 1:** Обмен данными осуществляется в ходе последовательности шагов, на каждом из которых все имеющиеся подзадачи разбиваются попарно и обмен данными осуществляется между подзадачами образовавшихся пар ($N-1$ итерация).
- **Метод 2:** Первый шаг метода выполняется точно также, как в методе 1 - после выполнения этого шага подзадачи будут содержать свои данные и данные подзадач, с которыми они образовывали пары. Как результат, на втором шаге пары подзадач могут быть образованы для обмена данными сразу о двух телах физической системы. После завершения второго шага каждая подзадача будет содержать сведения о четырех телах системы и др. Тем самым, общее количество шагов для выполнения всех требуемых обменов является равным $\log_2 N$.

Пример: задача N тел

26

- Масштабирование и распределение подзадач по процессорам
 - Если число тел физической системы N значительно превышает количество процессоров p , рассмотренные ранее подзадачи следует укрупнить, объединив в рамках одной подзадачи вычисления для группы (N/p) тел.
 - После проведения подобной агрегации число подзадач и количество процессоров будет совпадать.
 - При распределении подзадач между процессорами необходимо обеспечить наличие прямых коммуникационных линий между процессорами с подзадачами, между которыми имеются информационные обмены при выполнении операции сбора данных.

Пример: задача N тел

27

□ Анализ эффективности

- Предложенные варианты отличаются только методами выполнения информационных обменов и для сравнения подходов достаточно определить длительность операции обобщенного сбора данных.
- Используем для оценки времени передачи сообщений модель, предложенную Хокни (*Hockney*), в которой трудоемкость операции коммуникации между узлами вычислительной системы оценивается в соответствии с выражением

$$t_{n\partial}(m) = \alpha + m / \beta,$$

где α – латентность сети передачи данных, m – размер передаваемого сообщения в байтах, β – пропускная способность сети.

Пример: задача N тел

28

□ Анализ эффективности

- Длительность выполнения операции сбора данных для первого метода реализации

$$T_p^1(\text{comm}) = (p - 1)(\alpha + m(N / p) / \beta)$$

- При использовании второго метода для итерации с номером i объем сообщений оценивается как $2^{i-1}(Nm/p)$. Т.е. длительность выполнения операции сбора данных

$$T_p^2(\text{comm}) = \sum_{i=1}^{\log p} (\alpha + 2^{i-1} m(N / p) / \beta) = \alpha \log p + m(N / p)(p - 1) / \beta$$

Пример: задача N тел

29

- Анализ эффективности
 - ▣ Сравнение полученных выражений показывает, что второй разработанный способ параллельных вычислений имеет существенно более высокую эффективность, несет меньшие коммуникационные затраты и допускает лучшую масштабируемость при увеличении количества используемых процессоров.

Заключение

- Модели параллельных вычислений
 - ▣ Модель "задачи-сообщения"
 - ▣ Модель "процессы-каналы"
- Принципы разработки параллельных алгоритмов
 - ▣ Декомпозиция задачи на подзадачи, которые могут быть выполнены параллельно.
 - ▣ Выделение информационных взаимодействий между подзадачами.
 - ▣ Определение необходимой (доступной) вычислительной системы и оценка алгоритма (ускорение, эффективность и др.).
 - ▣ Масштабирование подзадач в зависимости от количества процессоров вычислительной системы.
 - ▣ Распределение подзадач между процессорами вычислительной системы.