# Многопроцессорное расписание

Габдрахманов Азат

27 ноября 2024 г.

## Введение

- Многопроцессорное расписание важная задача в области теории расписаний и оптимизации.
- Применяется в компьютерных системах, производственных процессах, логистике и других областях.
- Цель: оптимальное распределение заданий между процессорами для достижения наилучшего результата.

## Формальное определение задачи

#### Условие:

- ullet Задано множество заданий T
- Число процессоров т
- ullet Длительность каждого задания I(t) для  $t\in T$
- Общий директивный срок D

**Вопрос:** Существует ли m-процессорное расписание для заданий из T, которое удовлетворяет общему директивному сроку D? Формальное условие:

$$\exists \, o: \, T \to \mathbb{Z}, \quad \forall u \geq 0, \quad \#\{t \in T \mid o(t) \leq u < o(t) + I(t)\} \leq m$$

И

$$\forall t \in T, \quad o(t) + I(t) \leq D$$

## Общие виды заданий

#### • Процессоры с разной производительностью:

- Некоторые процессоры могут выполнять задания быстрее других.
- Время выполнения задания на процессоре  $P_j$ :  $I(t)/s_j$ , где  $s_j$  скорость процессора.
- Зависимости между заданиями:
  - Некоторые задания не могут начинаться до завершения других.
- Приоритеты заданий:
  - Задания имеют разные приоритеты, влияющие на порядок их выполнения.

## Частные случаи задачи

- Одинаковое время выполнения всех заданий:
  - I(t) = I для всех  $t \in T$
  - Проблема становится аналогом задачи разбиения множества (Partition)
  - В этом случае задача может быть решена за полиномиальное время.
- Ограниченное количество процессоров:
  - Для фиксированного т задача может быть проще решаемой.
- Отсутствие дедлайнов:
  - Задача упрощается, если нет ограничений по времени завершения.

# Доказательство NP-полноты: Принадлежность к классу NP

#### Класс NP:

 Включает задачи, решения которых можно проверить за полиномиальное время.

## Сертификат для задачи многопроцессорного расписания:

ullet Функция назначения  $o: T o \mathbb{Z}$ , определяющая время начала выполнения каждого задания.

#### Процесс проверки корректности расписания:

 Проверка выполнения всех заданий до директивного срока D:

$$\forall t \in T, \quad o(t) + l(t) \leq D$$

 Проверка ограничения на количество одновременно выполняющихся заданий:

$$\forall u \ge 0, \quad \#\{t \in T \mid o(t) \le u < o(t) + I(t)\} \le m$$

# Доказательство NP-полноты: NP-Трудность

## Класс NP-трудных задач:

• Задачи, к которым любые задачи из NP могут быть сведены за полиномиальное время.

## Сведение из задачи Partition:

- Задача Partition:
  - ullet Дано множество чисел  $S = \{s_1, s_2, \dots, s_{2m}\}$  с суммой 2K.
  - Вопрос: Можно ли разбить S на два подмножества  $S_1$  и  $S_2$  такие, что  $\sum_{s \in S_1} s = \sum_{s \in S_2} s = K$ ?
- Partition является NP-полной задачей.

## Сведение Partition к многопроцессорному расписанию:

- Построение экземпляра задачи расписания:
  - Задания T: Для каждого числа  $s_i \in S$  создаём задание  $t_i$  с длительностью  $I(t_i) = s_i$ .
  - Количество процессоров m' = 2.
  - Директивный срок D = K.
- Эквивалентность решений:
  - Если существует расписание, завершающее все задания до K на 2 процессорах, то это соответствует разбиению  $S_1$  на  $S_1$  и  $S_2$  с

## Применение задачи многопроцессорного расписания

- Компьютерные системы:
  - Распределение процессов и потоков между ядрами процессора.
- Производственные системы:
  - Планирование производственных процессов на различных машинах или линиях.
- Логистика:
  - Организация доставки и распределения ресурсов.
- Облачные вычисления:
  - Оптимизация использования виртуальных машин и серверов.

## Заключение

- Многопроцессорное расписание фундаментальная задача в оптимизации и теории сложности.
- Задача NP-полная, что делает её решение для больших экземпляров вычислительно сложным.
- Практическое применение в различных областях требует использования эвристических и приближенных методов.
- Понимание сложности задачи важно для разработки эффективных алгоритмов распределения ресурсов.

# Список литературы

- M. R. Garey, D. S. Johnson. *Computers and Intractability: A Guide to the Theory of NP-Completeness*. W.H. Freeman, 1979.
- R. Graham. Scheduling: Theory, Algorithms, and Systems. Prentice Hall, 1966.
- K. Pruhs, J. R. Rice. Scheduling on Multiprocessors: Algorithms and Complexity. Springer, 1997.