

Распределённые алгоритмы

mk.cs.msu.ru → Лекционные курсы → Распределённые алгоритмы

Блок 4

Системы переходов

Лектор:

Подымов Владислав Васильевич

E-mail:

valdus@yandex.ru

ВМК МГУ, 2025, февраль–май

Требование **строгости** анализа правильности р.а. означает, что необходимо иметь подходящую **математическую модель** р.с., в которой реализован этот алгоритм:

- ▶ Достаточно точную и детальную, чтобы интересующие свойства модели адекватно отвечали свойствам моделируемой р.с.
- ▶ Достаточно просто устроенную, чтобы можно было разумно и наглядно использовать её для анализа р.а.
- ▶ Достаточно общую, чтобы можно было применять её для анализа разнообразных р.а. и р.с.

Вычисление распределённой системы обычно можно представить как упорядоченную дискретную совокупность **действий** (**событий**), выполняющихся (реализующихся; происходящих) в её узлах и отвечающих небольшим изменениям **конфигурации** системы (её **глобального состояния**)

Конфигурация системы представляет собой совокупность **локальных состояний** её узлов и состояний её коммуникационной подсистемы

Способ изменения текущей конфигурации при выполнении действия можно задать в виде семейства **переходов**, аналогичных переходам в конечном автомате и отвечающих изменению части конфигурации системы, доступной узлу

Система переходов

Системой переходов (с.п.) будем называть тройку $(\mathcal{C}, \mathcal{I}, \rightarrow)$, где:

- ▶ \mathcal{C} — непустое множество конфигураций
- ▶ $\mathcal{I} \subseteq \mathcal{C}$ — подмножество начальных конфигураций
- ▶ $\rightarrow \subseteq \mathcal{C} \times \mathcal{C}$ — множество переходов системы

Систему переходов можно понимать как размеченный ориентированный граф:

- ▶ \mathcal{C} — множество вершин
- ▶ \rightarrow — множество дуг
- ▶ возможно, бесконечный
- ▶ с петлями и без кратных дуг
- ▶ вершины множества \mathcal{I} помечены как начальные

В связи с этим будем применять к с.п. известные обозначения и терминологию из теории графов

Система переходов

Путь в с.п., исходящий из начальной конфигурации, будем называть **начальным**

Конфигурацию с.п. назовём **заключительной** (или, по-другому, **тупиковой**), если из неё не исходит ни одной дуги

Путь в с.п. будем называть **максимальным**, если он бесконечен или оканчивается в заклочительной конфигурации

Вычислением с.п. будем называть её максимальный начальный путь

Для конфигураций γ_1 и γ_2 с.п. $(\mathcal{C}, \mathcal{I}, \rightarrow)$ записью $\gamma_1 \rightarrow^* \gamma_2$ будем обозначать факт достижимости γ_2 из γ_1 (то есть \rightarrow^* — рефлексивно-транзитивное замыкание двуместного отношения \rightarrow)

Конфигурацию с.п. будем называть **достижимой**, если она достижима хотя бы из одной начальной конфигурации

Мультимножество

\mathbb{N}_0 — так будем обозначать множество всех целых неотрицательных чисел: $\mathbb{N}_0 = \{0, 1, 2, \dots\}$

Для множества X **мультимножество** с основой X — это отображение вида $M : X \rightarrow \mathbb{N}_0$

Содержательно, мультимножество — это неупорядоченная совокупность элементов, в которой (в отличие от «просто» множества) каждый элемент может встречаться произвольное число раз

Значение $M(x)$ для мультимножества M и элемента x называется **кратностью** (**количеством вхождений**) x в M

Если $M(x) = 0$, то элемент x **не входит** в мультимножество M

$\mathbb{M}(X)$ — так обозначим семейство всех мультимножеств с основой X

Конечное мультимножество можно задать списком элементов, как и конечное множество: $\{x_1, x_2, \dots, x_n\}$, где элементы x_i могут повторяться, и каждый элемент записан столько раз, какова его кратность

Мультимножество

Основные операции и отношения над мультимножествами M, N с одной основой X :

- ▶ $x \in M$ — отношение **принадлежности** элемента мультимножеству:

$$x \in M \Leftrightarrow M(x) > 0$$

- ▶ $M \cup N$ — **объединение** мультимножеств:

$$(M \cup N)(x) = \max(M(x), N(x))$$

- ▶ $M + N$ — **сумма** мультимножеств: $(M + N)(x) = M(x) + N(x)$

- ▶ $M \cap N$ — **пересечение** мультимножеств: $(M \cap N)(x) = \min(M(x), N(x))$

- ▶ $M - N$ — **разность** мультимножеств: $(M - N)(x) = M(x) \dot{-} N(x)$, где $\dot{-}$ — операция **усечённой разности**:

$$i \dot{-} j = \begin{cases} i - j, & \text{если } i \geq j; \\ 0 & \text{иначе} \end{cases}$$

Мультимножество

Примеры:

- ▶ $\{a, a, b\}(a) = 2, \quad \{a, a, b\}(b) = 1, \quad \{a, a, b\}(c) = 0$
- ▶ $a \in \{a, a, b\}, \quad b \in \{a, a, b\}, \quad c \notin \{a, a, b\}$
- ▶ $\{a, a, b\} \cup \{a, b, b, c\} = \{a, a, b, b, c\}$
- ▶ $\{a, a, b\} + \{a, b, b, c\} = \{a, a, a, b, b, b, c\}$
- ▶ $\{a, a, a, b, b, b, c\} \cap \{a, a, b, c, c\} = \{a, a, b, c\}$
- ▶ $\{a, a, a, b, b, b, c\} - \{a, a, b, c, c\} = \{a, b, b\}$

Система переходов узла

\mathcal{M} — так будем обозначать множество **сообщений**, используемых в системе

Будем использовать следующие записи для обозначения **взаимодействия** с коммуникационной подсистемой:

- ▶ $m!$, где $m \in \mathcal{M}$ — **отправка** сообщения m в коммуникационную подсистему
- ▶ $m?$, где $m \in \mathcal{M}$ — **приём** сообщения m из коммуникационной подсистемы
- ▶ λ — отсутствие взаимодействия

$\mathcal{M}?!$ — так будем обозначать множество

$$\{m! \mid m \in \mathcal{M}\} \cup \{m? \mid m \in \mathcal{M}\} \cup \{\lambda\}$$

Система переходов узла

Формализованным **узлом** над множеством сообщений \mathcal{M} назовём систему (Z, I, \mapsto) , где:

- ▶ Z — непустое множество **состояний**
- ▶ $I \subseteq Z$ — подмножество **начальных** состояний
- ▶ $\mapsto \subseteq Z \times \mathcal{M}?! \times Z$ — множество **переходов узла**

Переход (s, σ, s') будем понимать как дугу графа, помеченную символом σ : $s \xrightarrow{\sigma} s'$

В изображении дуги $s \xrightarrow{\lambda} s'$ будем иногда опускать « λ »:

$$(s \xrightarrow{\lambda} s') = (s \mapsto s')$$

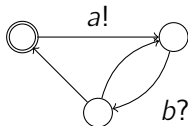
Будем говорить, что при выполнении перехода, помеченного отправкой $m!$, приёмом $m?$ и символом λ , соответственно **отправляется** сообщение m , **принимается** сообщение m и **нет взаимодействия**

Узел можно понимать как с.п. с доразмеченными переходами и другими названиями вершин для меньшей путаницы:

- ▶ В системе (глобально) — «**конфигурация**»
- ▶ В узле (локально) — «**состояние**»

Система переходов узла

Пример:



Здесь и далее:

- ▶ Состояния и конфигурации изображаются кругами, прямоугольниками и т.п., и начальные обозначаются двойным контуром
- ▶ Переходы изображаются стрелками, и взаимодействия переходов изображаются рядом с соответствующими переходами

Узел, изображённый выше, имеет три состояния:

1. Начальное, отправляется сообщение a , и узел переходит в состояние 2
2. Принимается сообщение b , и узел переходит в состояние 3
3. Узел недетерминированно переходит в одно из состояний 1, 2

Распределённые системы и алгоритмы

Формализованной **распределённой системой** (p.c.) будем называть упорядоченный набор узлов

Формализованным **распределённым алгоритмом** (p.a.) будем называть множество формализованных p.c.

Система переходов $\mathfrak{S} = (\mathcal{C}, \mathcal{I}, \rightarrow)$ **распределённой системы** (p_1, \dots, p_n) над множеством сообщений \mathcal{M} , где $p_i = (Z_i, l_i, \mapsto_i)$, устроена следующим образом:

- ▶ $\mathcal{C} = Z_1 \times \dots \times Z_n \times \mathbb{M}(\mathcal{M})$
- ▶ $\mathcal{I} = l_1 \times \dots \times l_n \times \{\emptyset\}$
- ▶ Устройство множества \rightarrow зависит от того, как именно организован обмен сообщениями между узлами

Иногда для краткости будем говорить «распределённая система», имея в виду систему переходов этой распределённой системы — в том числе «конфигурация p.c.» и «вычисления p.c.»

Распределённые системы и алгоритмы

Два основных способа обмена сообщениями:

- ▶ **Асинхронный**: отправка и приём сообщения происходят независимо, то есть на разных переходах системы
- ▶ **Синхронный**: отправка и приём сообщения происходят одновременно физически или логически, то есть за один переход в системе

Синхронный обмен сообщениями можно представить себе как асинхронный с дополнительным ограничением: после перехода с отправкой сообщения обязательно выполняется переход с приёмом этого сообщения

В курсе основное внимание будет уделено системам и алгоритмам с асинхронным обменом сообщениями

Распределённые системы и алгоритмы с асинхронным обменом сообщениями

Будем говорить, что переход $\tau = (s, \sigma, s')$ k -го узла **открыт** в конфигурации $\gamma = (s_1, \dots, s_n, M)$, если $s = s_k$ и верно хотя бы одно из двух:

- ▶ $\sigma = m?$ и $m \in M$
- ▶ $\sigma = m!$ или $\sigma = \lambda$

Иначе будем говорить, что переход τ k -го узла **закрит** в γ

Результатом выполнения $\tau^{(k)}(\gamma)$ открытого перехода $\tau = (s, \sigma, s')$ k -го узла в конфигурации $\gamma = (s_1, \dots, s_n, M)$ будем называть конфигурацию $(s_1, \dots, s_{k-1}, s', s_{k+1}, \dots, s_n, M')$, где:

- ▶ $M' = M$, если $\sigma = \lambda$
- ▶ $M' = M + \{m\}$, если $\sigma = m!$
- ▶ $M' = M - \{m\}$, если $\sigma = m?$

Распределённые системы и алгоритмы с асинхронным обменом сообщениями

Переходу τ k -го узла р.с. отвечает множество переходов системы $\xrightarrow{\tau, k}$, содержащее всевозможные пары вида $\gamma \xrightarrow{\tau, k} \tau^{(k)}(\gamma)$ для конфигураций γ , таких что τ открыт в γ

Действием узла будем называть всякое множество переходов этого узла

Действие узла α будем называть **допустимым** в конфигурации γ , если хотя бы один переход из α открыт в γ

Действию α k -го узла р.с. отвечает множество переходов системы $\xrightarrow{\alpha, k} = \cup_{\tau \in \alpha} \xrightarrow{\tau, k}$

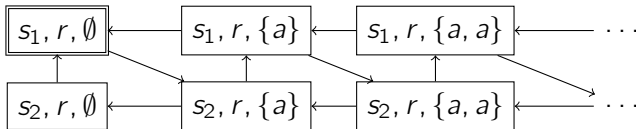
Отношение переходов с.п. р.с. (p_1, \dots, p_n) с асинхронным обменом сообщениями, где $p_i = (Z_i, l_i, \mapsto_i)$, имеет вид $\xrightarrow{\mapsto_1, 1} \cup \dots \cup \xrightarrow{\mapsto_n, n}$

Распределённые системы и алгоритмы с асинхронным обменом сообщениями

Пример



Система переходов распределённой системы с асинхронным обменом сообщениями, состоящей из этих двух узлов, устроена так:



Распределённые системы и алгоритмы с синхронным обменом сообщениями

Рассмотрим р.с. (p_1, \dots, p_n) над множеством сообщений \mathcal{M} , где $p_i = (Z_i, l_i, \mapsto_i)$

Пусть \mapsto_i^σ — действие узла p_i , состоящее из всех его переходов с взаимодействием σ

Передаче сообщения m от k -го узла ℓ -му, где $k \neq \ell$, отвечает множество переходов системы $\xrightarrow{k-m-\ell}$, состоящее из всех пар $\gamma \xrightarrow{k-m-\ell} \delta$, таких что $\gamma \xrightarrow{k}^{m!} \gamma' \xrightarrow{\ell}^{m?} \delta$

Отношение переходов с.п. р.с. (p_1, \dots, p_n) с синхронным обменом сообщениями, где $p_i = (Z_i, l_i, \mapsto_i)$, имеет вид

$$\xrightarrow{\mapsto_1^{\lambda,1}} \cup \dots \cup \xrightarrow{\mapsto_n^{\lambda,n}} \cup \bigcup_{\substack{m \in \mathcal{M} \\ 1 \leq k \leq n \\ 1 \leq \ell \leq n \\ k \neq \ell}} \xrightarrow{k-m-\ell}$$

Распределённые системы и алгоритмы с синхронным обменом сообщениями

Можно легко убедиться в том, что в любой достижимой конфигурации с.п. р.с. с синхронным обменом сообщениями не содержится ни одного сообщения

Поэтому будем опускать мультимножество сообщений в записи конфигураций такой с.п.

Пример



Система переходов распределённой системы с синхронным обменом сообщениями, состоящей из узлов, изображённых выше, устроена так:

