# Теория графов и её применение в системном анализе

## §1. Виды графов

**Граф** — объекст, состоящий из двух множеств (множество вершин и множество ребер). **Конечный граф** — такой граф, в которой количество его вершин конечно. **Нуль-граф** — состояит только из изолированных вершин (нет ребер). **Пустой граф** — не содержит ни вершин, ни ребер.

В зависимосоти от того, учитывается ли порядок вершин при описании графов, графы разделяются на:

- Не ориентированные
- Ориентированные (ребро дуга, петля такое ребро, у которого оба конца сходятся в одной вершине)
- Смешанные

**Мультиграф** — граф, в котором может присутстовать пара вершин, соединенных более чем одним ребром, либо более чем двумя дугами, противоположных направлений. Соответствующие ребра называются кратными. Наибольшее число кратных ребер при какой-либо паре вершин называется мультичислом.

Скелет мультиграфа: выкинули все кратные ребра, кроме одного и выкинули все петли.

Псевдограф: есть кратные ребра и петли.

Мультиграф: есть кратные ребра, но нет петель.

**Гиперграф** — обобщение графа, в котором каждым ребром могут соединяться не только две вершины, но и любые подмножества вершин.

Полный граф — граф, у которого любые две вершины соеденены ребром.

Плотный граф — полный граф, у которого при каждой вершине имеется петля.

**Изомарфизм**: два графа изоморфные, если существует перестановка вершин, при которой они совпадают.

**Плоский граф** — граф, у которого ребра расположены на плоскости таким образом, что пересекаются только в вершинах.

Планарный граф — изоморфен плоскому.

Степень вершины — кол-во ребер инцидентных данной вершине.

# §2. Элементы графов

**Подграф исходного графа** — граф, содержащий некое подмножество вершин данного графа и некоторое подмножество инцидентных им ребер.

Частичный граф исходного графа: остатся все вершины и некоторые ребра.

**Гамак** — подграф графа, для которого существуют две принадлежащие ему вершины (вход и выход), такие что:

- Все дуги из входа ведут в гамак
- Любой путь, ведущий в гамак извне проходит через вход.
- Все дуги из выхода идут из гамака.
- Любой путь, идущий из гамака извне проходит через выход.

Гамак интересен тем, что его можно стянуть в одну вершину, не нарушая отношений связности между остальными вершинами графа. По этому прмиенению факторизация сложного гарфа (например, потокового графа программы) для выделение отдельных функций.

**Дерево** (см. самостоятельно — **OK**) — это связный ациклический граф. Связность означает наличие путей между любой парой вершин, ацикличность — отсутствие циклов и то, что между парами вершин имеется только по одному пути.

## §3. Связность графов

Маршрут — любая последовталеьность смежных ребер.

**Цепь** — маршрут, все ребра которого различны (в ориентированном графе цепь называется путь).

Замкнутая цепь — цикл (в ориентированном графе цикл называется контр).

**Связный граф** — граф, в котором любые две его вершины связаны маршрутом. **Компонента связности графа** — подграф графа, образованный на подмножестве его вершин, которые можно соединить произвольным маршрутом.

Эйлеров цикл — цикл, в котором содержатся все ребра графа.

Задача простая, имеет однозначное решение: граф содержит Эйлеров цикл, если он связен и все локальные степени его вершин являются четными.

**Гамильтонов цикл** — цикл проходящий через каждую вершину графа по одному раза. К Гамильтонову циклу сводится задача «о комевоежоре». Существует много евристик для решения подобных задач.

### §4. Бикомпоненты

Связный неориентированный граф для любых двух вершин существует соединяющий их маршрут.

Свзный орграф — любые две вершины достижимы.

**Сильносвязный орграф** — любые две вершины достижимы друг из друга. **Слабосвязный орграф** — не является связным, но при замене всех дуг на ребра порождает связный не ориентированный граф.

**Бикомпонент** (компонент сильной связности) — это максималный по включению сильно связанный подграф графа.

В отличие от Гамильтоного цикла для выделения бикомпоненты существуют простые алгоритмы.

Граф можно рассматривать как набор бикомпонент, соединенных ребрами, не входящие ни в одну бикомпоненту.

Если входное воздействие попадает в одну из вершин бикомпоненты, то оно беспрепятственно распространяется по всем другим её вершинам. С точки зрения прохождения информации бикомпоненту можно рассматривать как одну вершину — такая конструкция — **граф Конденсации** (граф Герца).

В общем случае в бикомпоненте существует опасность, что конкретный контур является контуром положительной обратной связи. Решение проблемы:

- 1) Выявление контуров сильной связности и нейтрализация (преобразование структуры системы в безконтурный граф).
- 2) Смена направлений каких-либо дуг, входящих в контур

При формировании и реплицировании информационных системы мы стремимся к тому, чтобы не возникало эффекта заражения (то есть чтобы кол-во контуров внутри бикомпоненты было сравнительно небольшим).

# §5. Характеристиеские числа графа

Раскраска вершин графа — разбиение множества его вершин на не пересекающиеся подмножества, причем каждое подмножество не содержит смежных вершин. Тогда хроматическое число графа — наименьшее число подмножеств, на которые можно разбить гарф при раскраске. Определение хроматического числа требует сложных алгоритмов переборного типа (методы целочисленного прогарммирования).

#### Применение:

- 1) Составление расписания это NP-полная задача (диспечеры используют типовые эвристики)
- 2) Распределение ресурсов (есть ресурсы, есть определенное кол-во работы)
- 3) Экономия памяти (распределение регистров в процессоре)

**Цикломатическое число** — наименьшее кол-во ребер, после удаления которого в графе не содержится ниодного цикла (оно указывает наименьшее число ребер, которые нужно удалить из графа для перевода его в дерево).

#### Применение:

1) Определение числа маршрутов при тестировании программы (есть разные критерии тестирования, в том числе: обеспечить однократную проверку каждого линейнонезависимого цикла и каждого линейно-независимого циклического участка программы). Линейно-независимый циклический маршрут отличается от всех других хотя бы одной вершиной или дугой. При использовании этого критерия кол-во проверяемых маршрутов равно цикломатическому число.

# §6. Метрические свойтсва графа

**Растояние между вершинами графа** — длина кротчайшей цепи, соединяющей эти вершины. Длина цепи измеряется кол-вом входящих в неё ребер.

Диаметр графа — максимальное расстояние между двумя его вершинами.

**Эксцентриситет** — максимальное расстояние от неё до других вершин (диаметр — максимальный экцентрисистет вершины).

**Центр графа** — такая вершина, эксцентриситет которой равен радиусу графа.  $x_0: \forall \ x \subseteq X[\max d(x,y) \ge \max d(x_0,x)]$   $d_0(x_0,x)$ 

## §7. Топологическая сортирвока графа

Дан орграф, требуется перенумеровать его вершины таким образом, чтобы каждое ребро вело из вершины с меньшим номером в вершину с большим. Требутеся найти перестановку вершин (топологический порядок/сортировка). Тополгическая сортирвока может быть не единственной и она может не существовать, если граф содержит циклы.

#### Применение:

- 1) При составлении учебных планов
- 2) При планировании действий (разбиение целей на подцели и т. п.)

(все, что касается графов (определения — их около 80-ти) войдет в рубежку — нужно будет раскрыть всю специфику определния)