# АЛГОРИТМИЧЕСКИЕ МЕТОДЫ РЕШЕНИЯ ЗАДАЧ КОНСТРУИРОВАНИЯ ПЕЧАТНЫХ ПЛАТ И МИКРОСХЕМ

к.т.н. Никаноров А.В.

#### Алгоритмические методы

- 1) Глобальные и локальные критерии оптимизации в задачах конструирования.
- 2) Формализация представления электрических принципиальных схем. Задание электрических схем графами, мульти-графами. Геометрическое, аналитическое, матричное представление графов.

#### 3) Методы решения задач компоновки:

Классификация, сравнительная оценка, математическая постановка задач компоновки; Методы и средства описания монтажного пространства

#### 4) Алгоритмические методы размещения и трассировки:

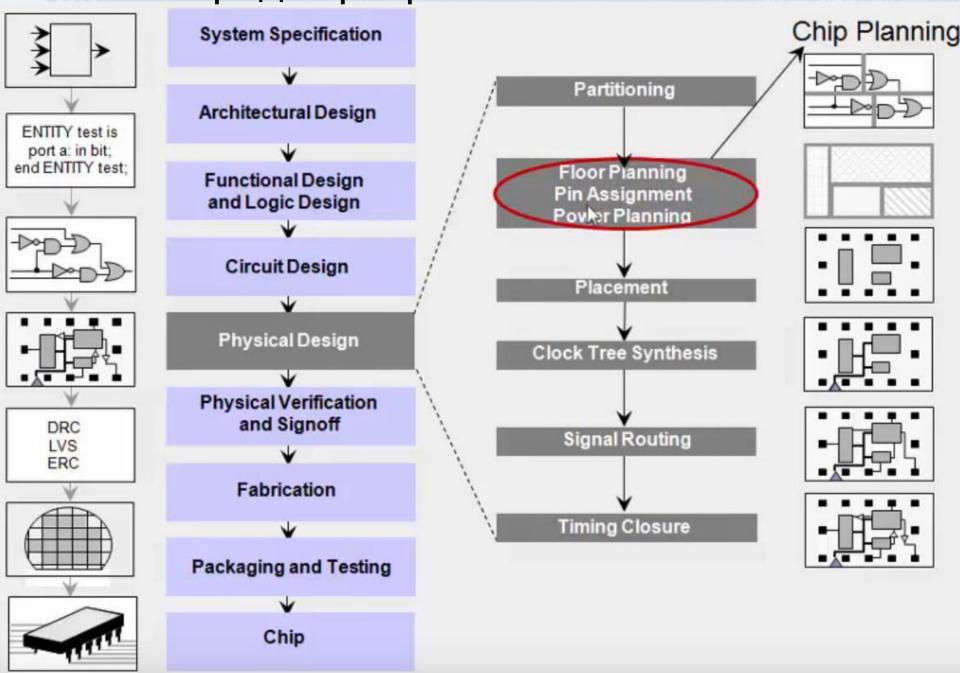
- решения задачи размещения модулей в монтажном пространстве
- основы методов решения задачи трассировки; способы и особенности трассировки проводных соединений; алгоритмы трассировки;
- Особенности трассировки соединений в двусторонних и многослойных печатных платах.

# Порядок разработки ПП и СБИС

- 1. Архитектура определение требований к функциональности.
- 2. Модель высокоуровневое описание реализации функциональности
- 3. Partitioning Декомпозиция (разбиение)
- 4. Floor-planning Поуровневое планирование Разработка общей топологии. Один из этапов проектирования многослойной печатной платы или микросхемы определение примерного размещения отдельных компонентов и/или групп компонентов по слоям или на площади кристалла.
- 3. Placement Размещение, расположение
- 4. Routing Трассировка, маршрутизация проводников
- **DFT** Design for testability. Тест работоспособности чипа, а не его функциональности.

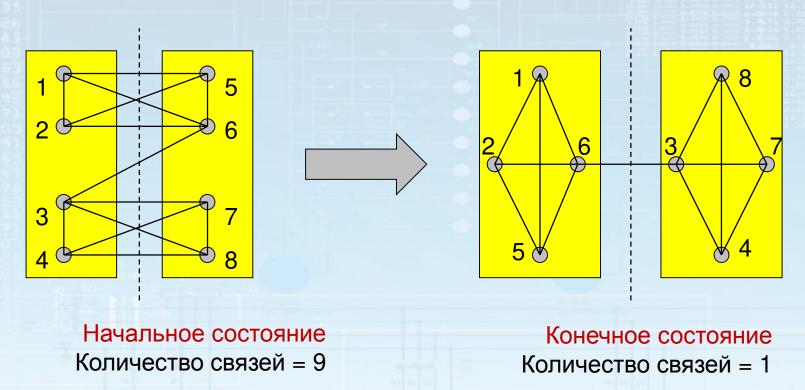
Разделы 1 и 2 выходят за рамки рассмотрения. Остальные разделы относятся к физическому дизайну и определяет свое множество алгоритмических методов, помогающих достигнуть цели.

# Порядок разработки ПП и СБИС



## Partitioning - Декомпозиция

Пример алгоритм деления графа пополам



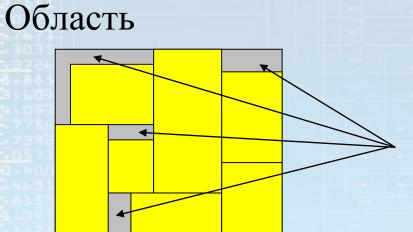
Алгоритм Кернигана/Лин (Kernighan-Lin Algorithm).

Это один из известных и интересных методов декомпозиции, но это не единственный алгоритм, есть и множество других хороших.

#### Результаты этапа Декомпозиции

- Площадь, занимаемая каждым блоком может быть оценена.
- Возможные формы блоков могут быть установлены.
- Количество элементов, входящий в каждый блок известно.
- Netlist (список электрических соединений) с указанием связей между блоками доступен.

# Floor-Planning – поуровневое планирование



Алгоритмы сведения к минимуму площади = Минимум мертвой площади

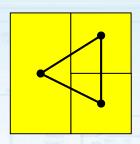
Мертвое пространство (deadspace)

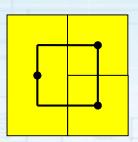
#### Оценка длины проводника

- Точная длина проводника не известна пока не выполнена трассировка
- Положение вывода неизвестно.

#### Как оценить?

• Оценивается от центра до центра





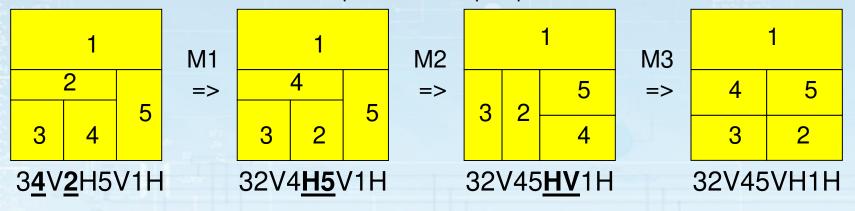
## Floor-planning. Простое перемещение

Попытка оптимизировать издержки за счет перемещения блоков вокруг.

М1 : Поменять местами два смежных (соседних) операнда.

М2: Дополнить соседние блоки по горизонтали и вертикали.

М3: Поменять смежные два операнда или оператора.



Цел достигнута, когда все логические ячейки устроены в пределах гибких блоков. Это поможет маршрутизатору завершить операцию соединений.

- Обеспечить минимум всех критических чистых задержек.
- Обеспечить максимальную плотность чипа.
- Обеспечить минимум рассеиваемой мощности. Обеспечить минимум перекрестных помех между сигналами.

#### Placement - Размещение

- Задачи этапа создание маршрутизируемого дизайна с оптимизацией:
  - временных задержек;
  - занимаемой площади;
  - потребляемой мощности.
- Для вычислительной техники больше 25% цепей критичны к задержкам в линии. Необходимо группировать линии и оптимизировать задержки для обеспечения синхронной работы.

## Routing - Маршрутизация

#### Маршрутизация - Routing

- Соединяет выводы и проводники
- Решение NP-задачи (MILP->NP)

#### Ограничения - Constraints

- Минимизировать общую длину проводника
- Минимизировать перегибы в пути
- Бюджет по времени

#### Дерево Штейнера -Steiner Tree

- Путь маршрутизации является оптимальным для Steiner Tree (кратчайшей сети, соединяющей заданный конечный набор точек плоскости)
- Нахождение Steiner Tree как NPзавершенную задачу

#### Типы

- Маршрутизация Mase Lee Algorithm
- Маршрутизация канала Channel routing
- Маршрутизация переключаемых блоков Switchbox routing
- Маршрутизация потока (для однослойного уровня)

#### Глобальная маршрутизация

Не делает никаких соединений, только планирует.

- Решает, какие каналы будут использоваться для маршрутизации
- Помечает каналы с проводником для плотности размещения

#### Детальная маршрутизация

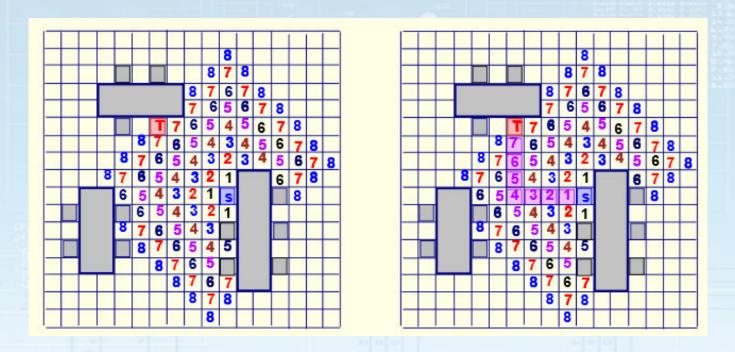
• Создает выводы и переходные отверстия.

#### Специальная маршрутизация

- Создает дерево тактового сигнала
- Питание и землю ведет раздельными сетями

# Алгоритм волновой трассировки (алгоритм Ли)

Найти путь от S до T при помощи "распространения волны"



Вычислительная сложность алгоритма на сетке = o(M\*N) - огромна

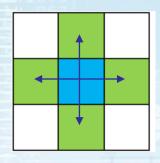
#### Описание алгоритма Ли

**Алгоритм Ли (1961)**—алгоритм поиска кратчайшего пути на <u>планарном графе</u>.

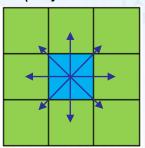
В основном используется при компьютерной трассировке (разводке) печатных плат,

соединительных проводников микросхем. Соседи ячейки в случае:

- ортогонального (**окрестности фон Неймана**)



- ортогонально-диагонального путей (**окрестности Мура**)



9	10		10	9	8	9	10	11	12	13	14
8	9		9	8	7	8	9	10	11	12	13
7	8	9	8	7	6	7	8	9	10	11	12
6	7	8	7	6	5	6	7			10	11
5					4	5	6	7	8	9	10
4	3	2	1	2	3	4	5	6			11
3	2	1	0	1	2	3	4	5			10
4	3	2	1	2	3	4	5	6	7	8	9

Результат работы волнового алгоритма (ортогональный путь)

_	_	_	_	_	_		_	_	_	_	_
7	7		6	6	6	6	6	6	6	7	8
6	6		5	5	5	5	5	5	6	7	8
5	5	5	4	4	4	4	4	5	6	7	8
4	4	5	4	3	3	3	4			7	8
3					2	3	4	5	6	7	8
3	2	1	1	1	2	3	4	5			8
3	2	1	0	1	2	3	4	5			8
3	2	1	1	1	2	3	4	5	6	7	8

Результат работы волнового алгоритма (ортогонально-диагональный путь)

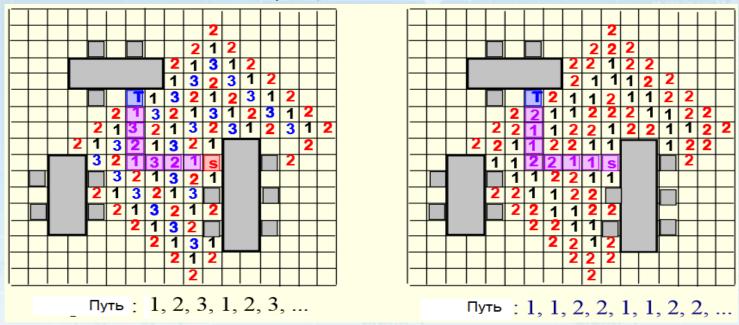
# Модификация алгоритма Ли. Метод встречной волны

- Источниками являются обе ячейки, подлежащие электрическому соединению.
- Процесс продолжается до тех пор, пока фронт первой и второй волны не пересекутся.
- Проведение пути от данной ячейки до исходной по правилам алгоритма Ли.

Преимущество – сокращение вдвое просматриваемой площади, а, соответственно, и времени трассировки.

# Алгоритм волновой трассировки алгоритм Эйкерс – 1967

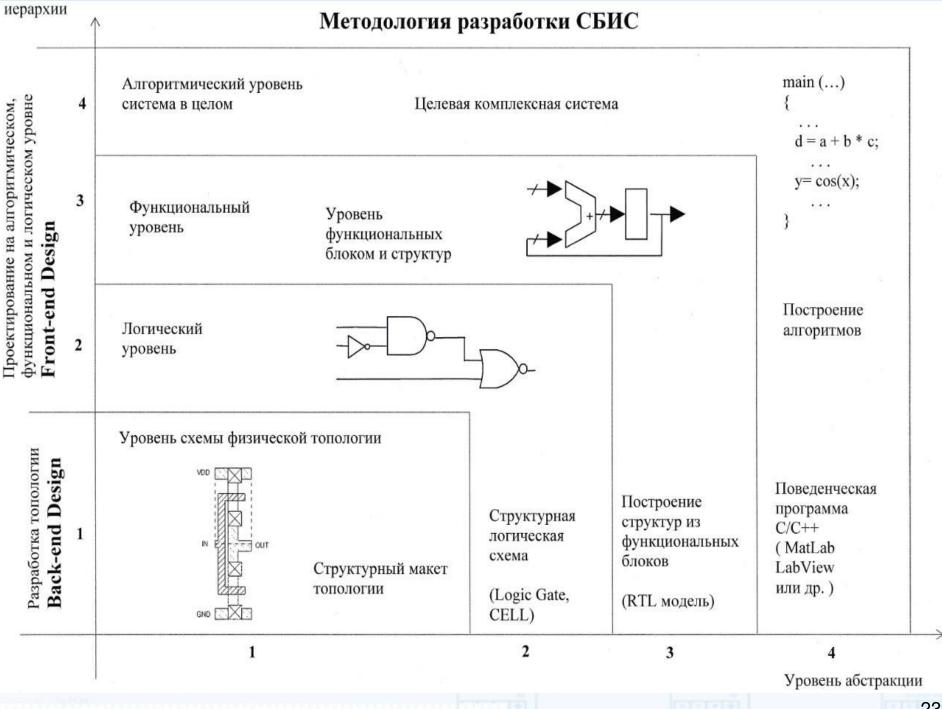
- Метки рассполагаются рядом от k до k+1.
- Схема волны маркируется таким образом, чтобы каждая текущая метка отличалась бы от ее последующей метки



Способ 1. Кодирование последовательности от S: 1,2,3, 1,2,3, пустой блок T, далее заблокировано. Под номер требуется **3 бита.** 

Способ 2. Кодирование последовательности от S: 1,1,2,2,1,1,2,2, пустой блок T, далее заблокировано. Под номер требуется **2 бита.** 

ОСНОВНАЯ ЦЕЛЬ: сокращение разрядности



## Задачи групп разработки СБИС

Front-end Design

Задачи команды логического проектирования:

- Логическое проектирование Logic design (**RTL** - Register Transfer Level )
- Синтез логики (Synthesis)
- Программа тестовых испытаний (**Test Bench**)
- Планирование примерного размещения (floor-planning)

Back-end Design

Задачи команды физического проектирования:

- Декомпозиция (Placement)
- Трассировка (Routing)
- Физическая проверка (Physical verification)
- GDS II

**GDS II** (GDSII, **GDS**, *Graphic Database System*) — формат файлов баз данных, являющийся де-факто промышленным стандартом для обмена данными по <u>интегральным схемам</u> и их <u>топологиям</u>. Данный формат описывает плоские геометрические формы.

#### GDS II

GDS II (Graphic Database System) — формат файлов баз данных, де-факто, промышленный стандарт для обмена данными по интегральным схемам и их топологиям. Данный формат описывает плоские геометрические формы, текстовые метки и иную информацию в иерархической форме. Данные могут использоваться для обмена между различными САПР или для создания фотошаблонов.

3D-модель <u>ячейки</u> в формате GDSII с тремя

слоями металла, без диэлектрика.

• Желтые структуры — межсоединения из металла.

Красные — затворы транзисторов.

В нижней части — подложка.

