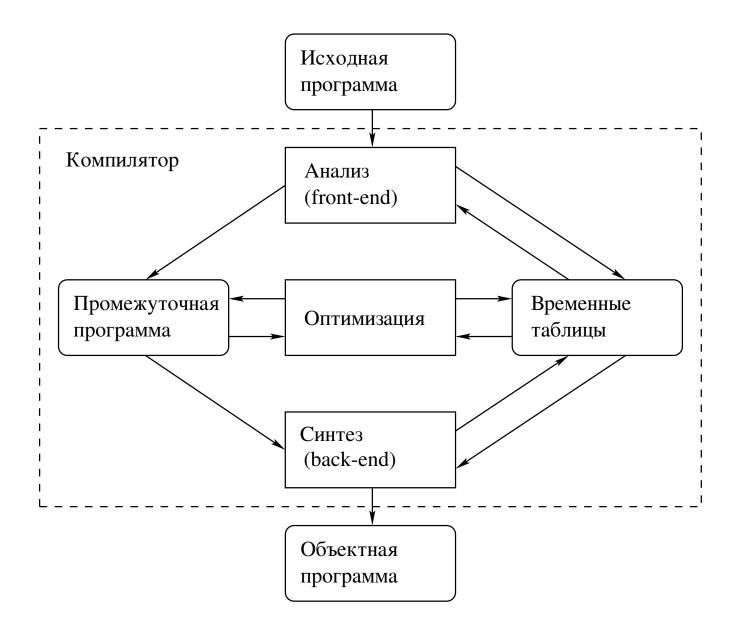
Лекция 2

Фазы компиляции

# §5. Общая схема компиляции



### Стадии компиляции:

- анализ;
- оптимизация;
- синтез.

Стадия анализа не зависит от целевого языка. Во время этой стадии могут порождаться сообщения об ошибках.

Если компиляция программы продолжается после обнаружения в ней ошибки, говорят, что компилятор выполняет *восстановление при ошиб-ках* (error recovery).

Стадия оптимизации зависит только от языка промежуточного представления программы.

Стадия синтеза почти не зависит от исходного языка.

Стадии анализа, оптимизации и синтеза — это сложные транслирующие преобразования, поэтому их рассматривают как композиции более простых преобразований — фаз компиляции (compilation phases).

#### Фазы анализа:

- чтение входного потока;
- лексический анализ (линейный анализ, сканирование);
- синтаксический анализ (иерархический анализ, разбор);
- семантический анализ;
- генерация промежуточного представления.

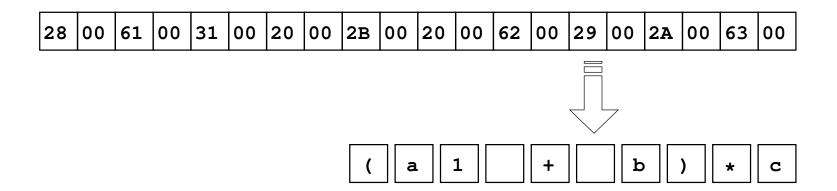
Фазы оптимизации сильно зависят от промежуточного представления.

#### Фазы синтеза:

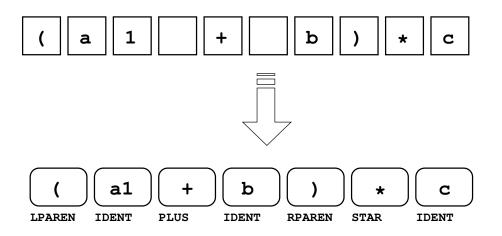
- распределение памяти;
- генерация кода на целевом языке;
- оптимизация, зависящая от целевого языка (постобработка).

### §6. Фазы анализа

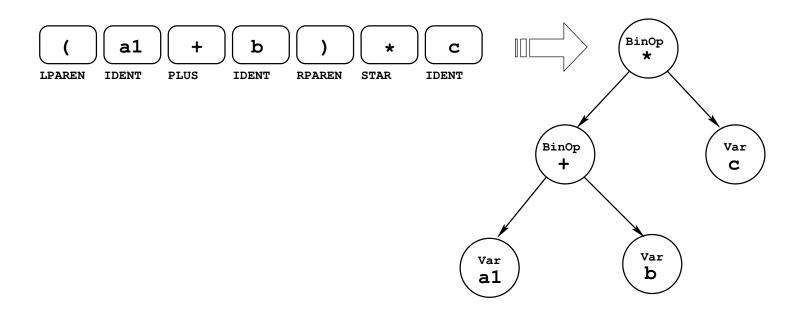
**Определение.** *Чтение входного потока* (input stream reading, character handling) — это фаза компиляции, осуществляющая преобразование образа текста в последовательность кодовых точек во внутреннем для компилятора стандарте кодирования текста.



**Определение.** Лексический анализ (lexical analysis, scanning) — это фаза компиляции, объединяющая последовательно идущие во входном потоке кодовые точки в группы, называемые лексемами исходного языка (lexems).



**Определение.** *Синтаксический анализ* (syntax analysis, parsing) — это фаза компиляции, группирующая лексемы, порождаемые на фазе лексического анализа, в синтаксические структуры.



Широко используются генераторы лексических и синтаксических анализаторов. Например, lex и уасс.

**Определение.** *Абстрактный синтаксис* (abstract syntax) — упрощённая грамматика языка, в которой отсутствует информация, гарантирующая построение уникальных деревьев вывода.

Пример. Абстрактный синтаксис арифметических выражений.

Абстрактный синтаксис – противоположность конкретного синтаксиса.

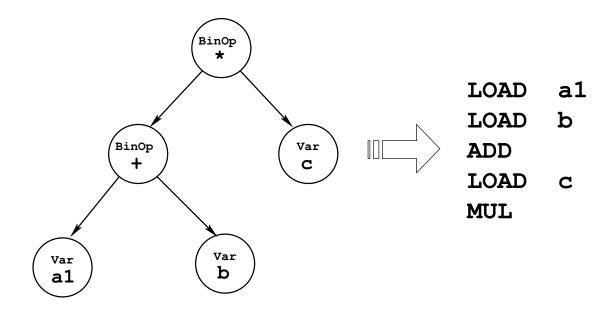
Пример. Конкретный синтаксис арифметических выражений.

**Определение.** *Семантический анализ* (semantic analysis) — это фаза компиляции, выполняющая проверку синтаксического дерева на соответствие его компонентов контекстным ограничениям.

Под контекстными ограничениями мы будем понимать такие вещи, как правила видимости идентификаторов, проверку типов выражений и т.п.

При семантическом анализе накапливается информация о типах для генерации кода.

**Определение.** Генерация промежуточного представления (intermediate code generation) — это фаза компиляции, выполняющая перевод синтаксического дерева в форму, удобную для последующей оптимизации и генерации кода.



## §7. Фазы синтеза

**Определение.** *Распределение памяти* — это фаза компиляции, связанная с переносом структур данных, определённых в промежуточном представлении программы, в модель данных целевого языка.

**Определение.** *Генерация кода* (code generation) – это фаза компиляции, выполняющая перевод программы из промежуточного представления в целевой язык.

**Определение.** Постобработка (postprocessing) – это фаза компиляции, связанная с оптимизацией объектной программы, полученной в результате генерации кода.

# §8. Группировка фаз компиляции

Фазы компиляции могут работать последовательно или параллельно. При этом возможны сложные сочетания последовательного и параллельного выполнения.

**Определение.** *Проход* (pass) — это выполнение группы параллельно работающих фаз.

Проход может быть реализован в виде отдельной программы.

Параллелизм фаз в рамках прохода означает, как правило, что эти фазы работают в режиме обменивающихся данными сопрограмм (то есть реального параллелизма нет, и фазы выполняются поочерёдно).

Если при компиляции происходит последовательное выполнение n проходов, то говорят, что компиляция — n-проходная.

# Преимущества однопроходной компиляции:

- отсутствие больших промежуточных структур данных в памяти (временных файлов на диске);
- высокая скорость;
- сообщения об ошибках порождаются в правильном порядке.

## Недостатки однопроходной компиляции:

- трудность организации (псевдо)параллельного выполнения фаз (невыразимость (псевдо)параллельного выполнения при использовании для разработки компилятора функциональных языков, необходимость обратных поправок при генерации инструкций перехода (back-patching), и т.д.);
- негативное влияние на исходный язык
  (опережающие объявления и т.д.);
- невозможность глобальной оптимизации программы.