

Расширение транслятора предметно-ориентированного языка Landau арифметикой сдвоенных чисел двойной точности (double-double)

### Цели работы

- Ознакомиться с принципами работы source-to-source компиляторов и ЯОП.
- Изучить основы Racket и написанного на нем языка Landau с системой автоматического дифференцирования.
- Добавить в транслятор Landau поддержку арифметики double-double.

## Языково-ориентированное программирование

- Языково-ориентированное программирование это подход к решению задач с узкой специализацией. Подход заключается в создании нового языка и написании программы на нём.
- Создаваемые языки называются **предметноориентированными языками** (DSL).
- Racket подходит для ЯОП из-за своей системы макросов. Они удобны для трансляции кода на DSL в Racket или другой язык.

#### Преимущества Racket

- Данный язык обладает проработанной системой макросов, что важно для определения синтаксиса языка.
- Racket позволяет компилировать текст в специальные синтаксические объекты при написании макросов.
- Синтаксические объекты хранят не только строку макроса, но и связанные с ней метаданные (местоположение в коде, синтаксический контекст и дополнительные свойства).
- Сохранение лексического контекста сильно упрощает написание предметно-ориентированных языков, например уменьшается возможность коллизий названий объектов.

#### Landau

Landau — язык для динамических систем с автоматическим дифференцированием (AD).

В языке есть функции, циклы, условия, вещественные числа, массивы.

Landau достаточно полон для того, чтобы выразить и продифференцировать уравнение любой сложности достаточно оптимально.

```
#lang landau
parameter[6] initial
real [6 + 36 + 6] xdot (real [6 + 36 + 6] x, real [6]
  real[36] state derivatives initial
  state derivatives initial[0 : 36] = x[6 : 6 + 36]
  real[6] state derivatives gm
  state derivatives gm[0:6] = x[6+36:6+36+6]
  real[6] state
  state[:] = x[0:6]
  state[ : ] ' initial[ : ] = state derivatives initial[0 : 36]
  state[ : ] ' GM = state derivatives gm[0 : 6]
  real[6] state dot
  state dot[ : 3] = state[3 : 6]
  xdot[: 3] = state dot[0: 3]
  real dist2
  real dist3inv
  dist2 = sqr(state[0]) + sqr(state[1]) + sqr(state[2])
  dist3inv = 1 / (dist2 * sqrt(dist2))
  state dot[3:6] = GM * (-state[0:3]) * dist3inv
  xdot[3 : 6] = state dot[3 : 6]
  xdot[6 : 6 + 36] = state dot[ : ] ' initial[ : ]
  xdot[6 + 36 : 6 + 36 + 6] = state dot[:] 'GM
```

#### Символьное дифференцирование

- Символьное дифференцирование работает путем разделения сложного выражения на несколько меньших выражений используя правила дифференцирования.
- Пример:

$$f(x) = x^3 + 3$$
  $\frac{d}{dx}f(x) = \frac{d}{dx}x^3 + \frac{d}{dx}3$   $\frac{d}{dx}f(x) = 3x^2 + 0 = 3x^2$ 

Упрощение выражения может привести к экспоненциальной сложности подсчета производной.

#### Численное дифференцирование

$$f'(x) = \lim_{\epsilon \to 0} \frac{f(x+\epsilon) - f(x)}{\epsilon}$$

- Если  $\epsilon$  слишком маленькое, то появляются погрешности округления.
- Если  $\epsilon$  слишком большое, то появляются ошибки аппроксимации.

## Автоматическое дифференцирование. Двойные числа.

- Двойное число пара чисел  $\langle x, x' \rangle$ .
- Арифметика двойных чисел:

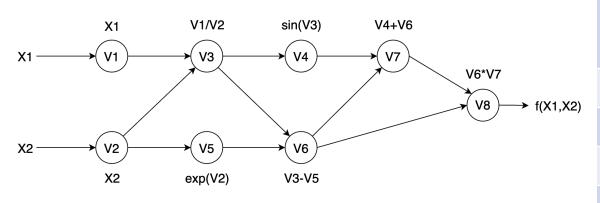
$$\langle u, u' \rangle \pm \langle v, v' \rangle = \langle u \pm v, u' \pm v' \rangle$$

$$\langle u, u' \rangle \langle v, v' \rangle = \langle uv, u'v + uv' \rangle$$

$$\frac{\langle u, u' \rangle}{\langle v, v' \rangle} = \left\langle \frac{u}{v}, \frac{u'v - uv'}{v^2} \right\rangle, v \neq 0$$

#### Автоматическое дифференцирование.

• 
$$f(x_1, x_2) = \left[\sin\left(\frac{x_1}{x_2}\right) + \frac{x_1}{x_2} - e^{x_2}\right] * \left[\frac{x_1}{x_2} - e^{x_2}\right]$$



| $V_1 = X_1 = 1.5$           | $V_1'=1$   |
|-----------------------------|--|
| $V_2 = X_2 = 0.5$           | $V_2'=0$   |
| $V_3 = V_1/V_2 = 3$         | $V_3' = \frac{V_2 V_1' - V_1 V_2'}{V_2^2} = 2.0$ |
| $V_4 = \sin(V_3) = 0.141$   | $V_4' = \cos(V_3) * V_3' = -1.98$                |
| $V_5 = \exp(V_2) = 1.649$   | $V_5' = V_3 * V_2' = 0$                          |
| $V_6 = V_3 - V_5 = 1.351$   | $V_6' = V_3' - V_5' = 2.0$                       |
| $V_7 = V_4 + V_6 = 1.492$   | $V_7' = V_4' + V_6' = 0.02$                      |
| $V_8 = V_6 * V_7 = 2.017$   | $V_8' = V_7' V_6 + V_6' V_7 = 3.012$             |
| $f(x_1, x_2) = V_8 = 2.017$ | $\frac{df}{dx_1} = V_8' = 3.012$                 |

#### Преимущества языка Landau

- Позволяет лёгкую генерацию эффективного С кода
- Освобождает пользователя от работы с С-указателями
- Позволят легко записывать математические уравнения
- Наличие синтаксиса для производных

#### Компоненты реализации Landau

- Транслятор Landau написан на Racket и состоит из двух основных частей:
  - Синтаксический анализатор
    - Разворачивание циклов в последовательности присваиваний.
    - Отслеживание зависимостей переменных и их производных.
    - Проверка программы на корректность.
  - Генератор кода
    - Генерация кода ANSI С и Racket.

#### Синтаксический анализатор

- Получает на вход список токенов (лексем) и генерирует из них дерево абстрактного синтаксиса ориентированное дерево, в котором внутренние вершины сопоставлены с операторами языка программирования, а листья с соответствующими операндами.
- На данном этапе обрабатывается большинство возможных ошибок в коде.

#### Генератор кода

- Получает на вход AST из синтаксических объектов
- Использует макросы Racket для трансформирования литералов исходного кода без его выполнения
- Узлы дерева преобразуются в соответствии с грамматикой целевого языка (завести необходимые переменные, выставить соответствующие идентификаторы и.т.д.)
- В итоге код Landau транслируется в код на соответствующем языке (Racket или ANSI C)

#### Double-double

- Число double-double выражается как сумма двух компонент double (большого и маленького числа)  $x=x_l+x_h.$ 
  - Арифметика double-double имеет программную реализацию.

```
Algorithm 14.1 Dekker's algorithm for adding two double-word numbers (x_h, x_\ell) and (y_h, y_\ell) [108]. We assume radix 2.
```

```
\begin{aligned} &\textbf{if} \ |x_h| \geq |y_h| \ \textbf{then} \\ &(r_h, r_\ell) \leftarrow \text{Fast2Sum}(x_h, y_h) \\ &s \leftarrow \text{RN}(\text{RN}(r_\ell + y_\ell) + x_\ell) \\ &\textbf{else} \\ &(r_h, r_\ell) \leftarrow \text{Fast2Sum}(y_h, x_h) \\ &s \leftarrow \text{RN}(\text{RN}(r_\ell + x_\ell) + y_\ell) \\ &\textbf{end if} \\ &(t_h, t_\ell) \leftarrow \text{Fast2Sum}(r_h, s) \\ &\text{return } (t_h, t_\ell) \end{aligned}
```

Algorithm 4.3 The Fast2Sum algorithm [108].

$$s \leftarrow \text{RN}(a+b)$$
  
 $z \leftarrow \text{RN}(s-a)$   
 $t \leftarrow \text{RN}(b-z)$ 

Сумма двух double с подсчетом ошибки (a > b)

Сложение double-double

## Интеграция double-double.

## Модуль генерации С кода

- Написаны новые функции и ветвления, которые генерируют ANSI C код.
- К примеру функция для вычитания. В случае doubledouble бэкенда генерирует С-функцию dd\_sub, а в случае double и long double бэкендов генерирует "-".

```
(define (cr- x y) (match (target-real-implementation TARGET)
  ('double-double (format "dd_sub(~a , ~a)" x y))
  ('long-double (format "(~a - ~a)" x y))
  ('double (format "(~a - ~a)" x y))
))
```

#### Пример генерации кода

#### Landau код

```
#lang landau

real[3] test_function_1(real[3] a, real b)
{
   real c = b + 0.5 - a[0]
   test_function_1[:] = a[:] + b
}
```



#### Сгенерированный С код с double бэкендом

```
int test_function_1(double *restrict test_function_111, double *restrict a12, double b13) {
    double c14;
    c14 = ((b13 + 0.5e0) - a12[0]);
    {
        for (int slice_idx = 0; slice_idx < 3; slice_idx++) {
            test_function_111[(0 + slice_idx)] = (a12[(0 + slice_idx)] + b13);
        }
    }
    return 0;
}</pre>
```



#### Сгенерированный С код c double-double бэкендом

```
int test_function_1(dd *restrict test_function_111, dd *restrict a12, dd b13) {
    dd c14;
    c14 = dd_sub(dd_add_dd_b13 , 0.5e0) , a12[0]);
    {
        for (int slice_idx = 0; slice_idx < 3; slice_idx++) {
            test_function_111[(0 + slice_idx)] = dd_add(a12[(0 + slice_idx)] , b13);
        }
    }
    return 0;
}</pre>
```

# Проверка работоспособности сгенерированного ANSI C кода с помощью Landau на примере задачи N тел

- На языке Landau была написана функция для расчёта состояния системы N тел в следующий момент времени.
- Затем был сгенерирован ANSI С код.
- Из библиотеки QD были выбраны и переписаны на ANSI-C нужные функции для работы с double-double.
- Из этого кода была сгенерирована статическая библиотека и интегрирована в проект с задачей N тел.
- Результаты работы программы интегрирования с функциями из Landau сходятся с исходной программой.

#### Выводы

- В Landau был успешно интегрирован тип данных double-double.
- Была написана функция на Landau и проверена ее корректность на примере задачи N тел.

#### Результаты работы модифицированной программы

