# Proposta de extensão para a linguagem Łukasiewicz

Douglas Martins arquiteto de sistema

Gustavo Zambonin gerente de projeto, projetista de sistema

Marcello Klingelfus testador

Construção de Compiladores (UFSC – INE5426) \*

# 1 Funções anônimas e de alta ordem

### 1.1 Definições

Adiciona-se à linguagem suporte a funções anônimas (não depende de um identificador para ser utilizada) e funções de alta ordem (toma uma ou mais funções como parâmetro) denominadas map, fold e filter.

Funções anônimas respeitam as seguintes restrições:

- lambda e a respectiva letra minúscula em grego,  $\lambda$  (U+03BB), tornam-se palavras reservadas da linguagem;
- devem conter no mínimo um (1) argumento;
- a função pode ser utilizada da seguinte maneira:  $\lambda(a_1, a_2, \ldots, a_n)$ , onde  $a_n$  é o n-ésimo argumento da função previamente declarada.
- $\bullet\,$ uma função anônima pode ser descartada com a diretiva  $\lambda()$ , para que outra possa ser declarada;
- opera apenas sobre tipos básicos da linguagem (números inteiros e de ponto flutuante, booleanos e caracteres).

Funções de alta ordem respeitam as seguintes restrições:

- map, fold e filter tornam-se palavras reservadas da linguagem;
- devem ter obrigatoriamente dois argumentos, nesta ordem: uma função anônima e um array, chamados respectivamente de  $\lambda$  e it neste documento para facilitar a visualização das regras;
- será necessário estender a linguagem com a adição de um operador unário len, que retorna o tamanho do array, para que o código gerado nas funções de alta ordem seja semanticamente correto;
- o tipo de retorno de map deve ser igual ao tipo de it, que deve ter tipo primitivo igual ao tipo de retorno de  $\lambda$ ;
- o tipo de retorno de fold deve ser igual ao de  $\lambda$  e ao tipo primitivo de it;
- $\bullet$  o tipo de retorno de filter deve ser igual ao tipo de it, e  $\lambda$  deve ser sempre uma função booleana;
- para evitar erros de redefinição, as funções de alta ordem levam como prefixo o nome de seu segundo parâmetro seguido de um traço inferior;
- arrays, índices e variáveis temporários devem ser criados adicionando os sufixos \_ta e \_ti e \_tv ao nome original do parâmetro, respectivamente.

#### 1.2 Exemplo de código

```
int t[10], output[10]
output = map(lambda int x -> x + 2, t)
```

# 1.3 Saída esperada

```
int array: t (size: 10), output (size: 10)
int array fun: t_map (params: int array t)
  int fun: lambda (params: int x)
    ret + x 2
  int var: t_ti
  int array: t_ta (size: 10)
  for: = t_ti 0, < t_ti [len] t, = t_ti + t_ti 1
  do:
    = [index] t_ta t_ti lambda[1 params] [index] t t_ti
  ret t_ta
  = output t_map[1 params] t</pre>
```

<sup>\* {</sup>marcelino.douglas,gustavo.zambonin,marcello.klingelfus}@grad.ufsc.br

# 2 Suporte a caracteres e cadeias destes

#### 2.1 Definições

Os seguintes recursos são adicionados à linguagem:

- suporte a algumas operações com caracteres ASCII entre 32<sub>10</sub> (espaço) e 126<sub>10</sub> (~), inclusive;
- variáveis com apenas um caractere, de tipo char, podem ser declaradas com aspas simples;
- variáveis com múltiplos caracteres, de tipo str podem ser declaradas com aspas duplas. Considera-se que um str é similar a um char array;
- o operador de adição causa coerção se utilizado entre char e char, ou char e str (independente da ordem);
- os operadores de comparação (maior, menor...) podem ser utilizados entre estes dois tipos;
- o operador de índice pode ser utilizado em um str; esta variável é tratada como um char;
- comentários podem ser feitos em linhas individuais começando com #. Os caracteres válidos são os mesmos citados acima. Serão ignorados pelo parser e não serão mostrados na representação intermediária de código.

#### 2.2 Exemplo de código

```
char let = 'a'
str wd = "luka", result
# i can add letters together
result = wd + let
let = result[1]
```

### 2.3 Saída esperada

```
char var: let = 'a'
str var: wd = "luka", result
= result + wd [str] let
= let [index] result 1
```

# 3 Geração de código intermediário com LLVM

### 3.1 Roteiro

Propõe-se compilar código-fonte de Łukasiewicz para representação intermediária de LLVM (LLVM IR). A fragmentação desta tarefa será definida de forma similar ao Projeto 1:

- i. linguagem introdutória
- ii. ponto flutuante e valores booleanos
- iii. conversão de tipos
- iv. caracteres e cadeias
- v. expressões condicionais
- vi. laços
- vii. múltiplos escopos
- viii. funções (usuais, anônimas e de alta ordem)
- ix. arranjos
- x. ponteiros

# 4 Transpiler de Łukasiewicz para Python

## 4.1 Roteiro

Adicionalmente, propõe-se compilar código-fonte de Łukasiewicz para código Python, de modo a testar seu funcionamento e ver resultados reais sem a implementação de um interpretador completo. O roteiro é similar ao anterior. As características diferentes das linguagens fonte e destino devem ser levadas em conta, e assim, alguns comportamentos poderão ser simulados de modo diferente:

- tipagem dinâmica em Python faz com que as variáveis não precisem ser declaradas junto a seus tipos;
- as palavras reservadas True e False, em Python, podem ser operadas como inteiros de valor 0 e 1;
- funcionamento de escopo léxico deve ser retrabalhado para que variáveis sejam terminadas ao fim de um bloco lógico (e.g. if);
- outros comportamentos serão documentados se descobertos.