Fundamentos Teóricos da Computação

Atividade Complementar

Elloá B. Guedes

Escola Superior de Tecnologia Universidade do Estado do Amazonas Av. Darcy Vargas, 1200 – Manaus, AM ebgcosta@uea.edu.br

1 de julho de 2024

1. Apresentação

A Máquina de Turing é uma máquina de computação abstrata com o poder dos computadoers reais e de outras definições matemáticas do que pode ser calculado. A Máquina de Turing (MT) consiste em um controle de estados finitos e em uma fita infinita dividida em células. Cada célula contém um único símbolo, dentre um conjunto finito de símbolos da fita, e uma célula está na posição atual do cabeçote da fita. A MT executa movimentos com base em seu estado atual e no símbolo de fita presente na célula sob o cabeçote. Em um movimento, ela muda de estado, sobregrava a célula varrida com algum símbolo de fita e move o cabeçote uma célula para a esquerda ou direita.

É possível, em princípio, simular uma MT por um computador real, se aceitarmos que existe um suprimento potencialmente infinito de um dispositivo de armazenamento removível como um disco, a fim de simular a parte não branca da fita da MT. Tendo em vista que os recursos físicos para produzir discos não são infinitos, esse argumento é questionável. Porém, como os limites sobre a quantidade de espaço de armazenamento existente no universo são desconhecidos e sem dúvida vastos, a hipótese de um recurso infinito, como na fita da MT, é realista na prática e geralmente aceita.

Uma MT, por sua vez, pode simular o espaço de armazenamento e o controle de um computador real, usando uma única fita para armazenar todos os locais e seu conteúdo: registradores, memória principal, discos e outros dispositivos de armazenamento. Desse modo, podemos ter confiança em que algo que não possa ser feito por uma MT não poderá ser realizado por um computador real.

A tese de Church-Turing pode ser assim enunciada:

"Se uma função é efetivamente computável, então ela é computável por meio de uma máquina de Turing."

Ou, equivalentemente:



"Todo algoritmo pode ser expresso mediante uma máquina de Turing."

Diante do exposto, este projeto prático consiste em reforçar o seu entendimento desta tese por meio de uma simulação. O seu objetivo, portanto, consiste em simular uma máquina de Turing que resolve um problema utilizando uma linguagem de programação.

Para exemplificar, suponha a máquina de Turing que decide números pares unários. Esta máquina de Turing é representada no diagrama de estados a seguir, construído com o auxílio do JFLAP.

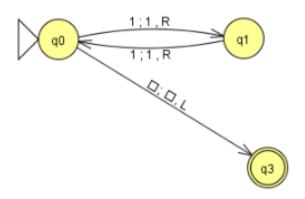


Figura 1: Diagrama de estados da máquina de Turing que decide números pares unários.

Tomando esta máquina de Turing como base, é possível construir um programa em C que simula detalhadamente o funcionamento desta máquina. A fita é uma string e a posição do cabeçote é armazenada em uma variável do tipo inteira, que será utilizada para indexar a fita. Sempre que o cabeçote é movimentado, o estado da máquina é impresso. Os estados da máquina correspondem às funções na linguagem de programação. A programação em C desta máquina de Turing é mostrada a seguir.

```
#include <stdio.h>
#include <string.h>

char fita[80];
int cabecote = 0;
char *resultado = "REJEITA";

void q0();
void q1();
void q3();

void imprimeFita();

/*

Ler a entrada do usuario e descartar o \n ao final, inserindo \0

//
void inicializaFita(){
int ultimo;
```



```
fgets (fita, 80, stdin);
16
        ultimo = strlen(fita) - 1;
17
        fita[ultimo] = '\0';
18
19
20 }
21
  void q0(){
        if (fita[cabecote] =='1'){
23
              cabecote++;
              imprimeFita();
25
             q1();
26
              return;
        } else if (fita[cabecote] == '\0'){
28
              cabecote --;
29
              imprimeFita();
             q3();
31
              return;
32
34 }
35
36
  void q1(){
        if (fita[cabecote]== '1'){
37
              cabecote++;
38
              imprimeFita();
39
             q0();
              return;
41
        } else {
42
43
              return;
        }
44
45 }
  void q3(){
        resultado = "ACEITA";
48
49
        return;
50 }
51
  void imprimeFita(){
       int i = 0;
54
       printf("Fita: [");
55
        while (fita[i]!= '\0'){
              if (i == cabecote){
57
58
                   putchar('>');
             }
              putchar(fita[i]);
60
              i++;
61
        printf("]\n");
63
64 }
```



```
65
66 int main() {
67    inicializaFita();
68    q0();
69    puts(resultado);
70 }
```

Ao executar o programa em questão para a entrada 111111 tem-se como resultado a tela de execução mostrada na figura a seguir.

```
Process exited after 6.366 seconds with return value 0
Pressione qualquer tecla para continuar. . . _
```

2. Especificação do Projeto

O projeto deve ser desenvolvido em duplas utilizando a linguagem de Programação Python 3.4 ou superior. Não devem ser utilizadas bibliotecas externas. A atividade vale, no máximo, 30% dos pontos da AP3.

As duplas deve construir uma máquina de Turing decisora capaz de reconhecer palavras pertencentes à linguagem x # y, em que x e y são números denotados na linguagem unária com símbolos I. A máquina, além de reconhecer as palavras da linguagem especificada, deve imprimir, ao final da entrada, o resultado de $x \mod y$ e a palavra "ACEITA". Quando não for possível, deve escrever apenas a palavra "REJEITA".

Comece a resolver o projeto construindo esta máquina de Turing no JFLAP. O passo seguinte é converter esta máquina de Turing para a linguagem de programação Python, considerando uma string como entrada e produzindo uma string na saída, com a impressão da saída na fita e mais a palavra "ACEITA" ou "REJEITA", indicando o estado final da máquina.

Considerando a fidelidade ao simular máquinas de Turing, não faça uso de tipos numéricos na sua linguagem de programação. Aqueles que procederem diferente desta especificação terão pontuação cortada pela metade. Lembre-se que o objetivo é fazer uma máquina de Turing para o problema em questão.



Você pode construir sua máquina de Turing utilizando qualquer artifício das variantes mostradas em sala de aula: multi-fitas, enumeradora, cabeçote que pára, não determinística, etc. Para fins de simplificação, não serão consideradas saídas nulas, nem entradas ou resultados negativos.

3. Exemplos

Entrada	Saída
IIIIIII#III	IIIIIII#III=I ACEITA
I#I#I#	I#I#I# REJEITA
IIIIIII#IIII	IIIIIII#IIII=III ACEITA
IIIIIIII#IIII	IIIIIIII#IIII=IIII ACEITA
IIIIIIIIIIII	IIIIIIIIIIIII REJEITA

4. Links Úteis

- <https://www.youtube.com/watch?v=FTSAiF9AHN4>
- https://en.wikipedia.org/wiki/History_of_the_Church%E2%80%93Turing_thesis