FLP – třetí cvičení Simulátor Turingova stroje

S. Židek, P. Matula, M. Kidoň, L. Škarvada

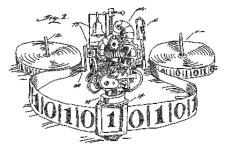
ÚIFS FIT VUT

Funkcionální a logické programování, 2019/2020

FLP cvičení 3 FLP 2020

Zadání

Program, který simuluje výpočet Turingova stroje.



kresba: Duane Bibby

FLP cvičení 3 FLP 2020

Turingův stroj

Turingův stroj je šestice $(Q, \Gamma, \Sigma, \delta, q_0, q_f)$

- Q je neprázdná konečná množina stavů
- Γ je neprázdná konečná množina páskových symbolů
- Δ ∈ Γ je prázdný páskový symbol
- $\Sigma \subseteq \Gamma \{\Delta\}$ je množina *vstupních symbolů*
- δ je přechodová funkce: $\delta: (Q \{q_f\}) \times \Gamma \rightarrow Q \times (\Gamma \cup \{L, R\})$
- q₀ je počáteční stav
- q_f je koncový stav

Poznámka

Přechodová funkce δ může být parciální.

FLP cvičení 3 FLP 2020

Páska a konfigurace TM

Páska Turingova stroje je nekonečná posloupnost $t_0, t_1, t_2, ...$ páskových symbolů.

Poznámka: Z další definice vyplývá, že TM bude pracovat pouze s páskou, na níž jsou *skoro všechny* symboly Δ .

Vstupní páska $w \Delta \Delta \Delta \Delta \ldots$, kde $w \in \Sigma^*$, Turingova stroje se skládá ze vstupního slova následovaného prázdnými páskovými symboly.

Konfigurace Turingova stroje je uspořádaná trojice (q,t,p), kde $q \in Q$, t je páska a $p \ge 0$ je pozice hlavy na pásce. Počáteční konfigurace je konfigurace $(q_0,t_0,0)$, kde q_0 je počáteční stav a t_0 je vstupní páska.

FLP cvičení 3 FLP 2020

Výpočet TM

Výpočet Turingova stroje

je konečná posloupnost $(q_0, t_0, 0), \ldots, (q_n, t_n, p_n)$ nebo nekonečná posloupnost $(q_0, t_0, 0), (q_1, t_1, p_1), \ldots$ konfigurací, která začíná počáteční konfigurací a má následující vlastnosti $(c_k$ je symbol na pozici p_k pásky t_k):

Pro všechna $0 \le k < n$ je v konfiguraci $(q_{n+1}, t_{n+1}, p_{n+1})$

$$\rho_{k+1} = p_k - 1$$
 a $t_{k+1} = t_k$, pokud $\delta(q_k, c_k) = (q_{k+1}, L)$

■
$$p_{k+1} = p_k + 1$$
 a $t_{k+1} = t_k$, pokud $\delta(q_k, c_k) = (q_{k+1}, R)$

■
$$p_{k+1} = p_k$$
 a t_{k+1} má na pozici p_k znak c_{k+1} , pokud $\delta(q_k, c_k) = (q_{k+1}, c_{k+1})$

Je-li (q_n, t_n, p_n) poslední konfigurací v konečném výpočtu, pak $q_n = q_{\rm f}$ nebo přechod $\delta(q_n, c_n)$ není definován.

Výsledek výpočtu $(q_0, t_0, 0), \dots, (q_n, t_n, p_n)$ je obsah pásky t_n .

FLP cvičení 3 FLP 2020

Specifikace

Podle voleb a parametrů příkazového řádku:

- ./turing-machine -s soubor
 - načte popis TM ze souboru soubor
 - načte vstupní slovo ze standardního vstupu
 - simuluje výpočet TM na daném vstupu a v každém kroku vypisuje konfiguraci
- ./turing-machine -i soubor
 - načte popis TM ze souboru soubor a uloží ho do vnitřní reprezentace
 - TM se převede zpět do textového tvaru a vypíše se na standardní výstup

FLP cvičení 3 FLP 2020

Formát TM

- 1 seznam stavů oddělených čárkou
- 2 pásková abeceda (bez oddělovačů jednotlivých znaků)
- g počáteční stav
- 4 koncový stav
- přechody; každý přechod je na zvláštním řádku a má jeden ze tří tvarů
 - lacksquare q, c, q', c' je-li $\delta(q,c)=(q',c')$, $c'\in\Gamma$
 - lacksquare q, c, q', < je-li $\delta(q,c)=(q',\mathsf{L})$
 - lacksquare q, c, q', > je-li $\delta(q,c)=(q',\mathsf{R})$

FLP cvičení 3 FLP 2020

Části programu

- TuringMain hlavní program
 - přečtení příkazového řádku, nastavení podle -i/-s, provedení akce
 - výpis TM
 - výpis celého výpočtu
- TuringFuncs funkce nad Turingovým strojem
 - nalezení následující konfigurace TM
 - krok výpočtu
 - výpočet
- TuringParse načtení TM
 - textová analýza popisu TM (Text.Parsec)
 - validace
 - převod do vnitřní reprezentace
- TuringData vnitřní reprezentace TM, datové typy
 - Turingův stroj
 - přechod a přechodová funkce
 - páska
 - konfigurace
 - stav, abeceda, akce

FLP cvičení 3 FLP 2020

-
dule Main (main) where
port System.Environment (getArgs)
port System.Exit (die) port System.IO (readFile, getLine, putStr, putStrln, hFlush, stdout)
port TuringData (TMachine(), TMConfig(), Tape())
port TuringPuncs (computation) port TuringParse (parseTM)
in :: IO ()
in = do (action, input) <- procArgs =<< getArgs
either die action (parseTM imput)
2pracování příkazového řádku ocárga :: [String] → IO (DMachine → IO (), String)
ockrgs [x,y] = do input <- readFile v
case x of "-i" -> return (dumpTM, input)
> die ("unknown option " ++ x) ockrgs _ = die "expecting two arguments: [-i -s] FILE"
Výpis na stdout při volbě '-i'
mpTN :: TMachine -> IO () mpTN tm = do
putStrin "dumping TM"
putštr (show tm) Načtení pásky a simulace TM při volbě '-s'
mulateTM :: TMachine -> IO () mulateTM tm = do
putStr "input tape: " >> hFlush atdout
impline <- getline let headInp : tailInp = impline ++ repeat '_'
putStrin "simulating TM" — Cv: DOPLSTE SPRAYME ARGUMENTY FUNECE computation MISTO undefined
printComp (computation undefined undefined)
where printComp comp = do
mapN_ print (fat comp) putStrin (and comp)
LANGUAGE RecordWildCards, TupleSections #-)
dule TuringData where mort Control.Arrow (first)
port Control.Monad (join)
port Data.List (intercalate, dropWhileEnd, unfoldr) pe TState = String
pe TSymbol = Char
Akce je posun nebo zápis symbolu za Action = Aleft ARight AWrite Täymbol
th Action = Alest Akignt Awrite Toymbol deriving (Eq)
stance Show Action where show Aleft = "<"
show Akight = ">"
show (AWrite c) = [c] Pravidlo přechodové funkce
Transition = Trans fromtate :: Tâtate
, toState :: TState , toAction :: Action
) deriving (Eq)
stance Show Transition where show (Trans fq fs tq ta) = intercalate "," [fq, [fs], tq, show ta]
Celý Turingův stroj ta TMachine = TM
(states :: [TState]
, alphabet :: [Täymbol] , start :: Tätate
, end :: Titate , transfules :: [Transition]
) deriving (Eq)
stance Show TMachine where show TM() = unlines S
[intercalate "," states, alphabet, start, end] ++ map show trans

reverse (cut lts) ++ hili x ++ dropWhileEnd (' ' ==) (cut rts)

```
(-# LANGUAGE RecordWildCards #-)
        newline, alphabum, string, char, satisfy, sepkyl, endky, manyl)
import Text.Parsec.String (Parser)
-- Převod TM z textu do vnitřní reprezentace
-- na chybovou hlášku z typu 'Err TMachine'
parseTM :: String -> Err TMachine
-- Analyza celébo TM
-- abeceda
alphabetP :: Parser [TSymbol]
symbP :: Parser TSymbol -- cokoliv, co není mezi vyjmenovanými znaky
transitionsP = endRy transP newline
transP = Trans <$> stateP <* comma <*> symbP <* comma <*> stateP <* comma <*> actP
 where actP = Aleft cG char 'c' <|> ARight cG char '>' <|> AWrite cG> symbP
validate :: TMachine -> Err TMachine
validate tnPTM(..) = if allOK then Right to else Left "invalid TM"
         ss all (('elem' states) . toState) transkules : iter q z = case q z of -- cv: Doplete KomtRolu, Ina pravinca pri zápisu na pásku (Amrice) podřívají jem směnoty nacesty ([z], e)
```

```
import Data.List (intercalate, dropWhileEnd, unfolds)
-- Akce je posun nebo zápis symbolu
data Action = ALeft | ARight | ANrite TSymbol
   show (AWrite c) = [c]
   , toAction :: Action
  show (Trans fq fs tq ta) = intercalate "," [fq, [fs], tq, show ta]
-- Celý Turingův stroj
data TMachine = TM
instance Show TMachine where
       [intercalate "." states, alphabet, start, end] ++ map show transkules
-- Páska: symbol pod hlavou, symboly nalevo obráceně, symboly napravo
   show (Tape x lts rts) =
       reverse (cut lts) ++ hili x ++ dropWhileEnd ('_' ==) (cut rts)
     where cut = take 10
```

... viz soubory TuringMain.hs, TuringFuncs.hs, TuringParse.hs, TuringData.hs.

show (TMConf q tp) = "state " ++ q ++ " tape: " ++ show tp

FLP cvičení 3 FI P 2020

data TMConfig - TMConf TState Tape

-- Typ výsledku nebo text případné chyby -- CV: ZAPIŠTE DEFINICI JEDNÍM RÁDNEM POMOCÍ elther

Right x -> first (z :) (iter# q x)

Náměty

Něco lze zavést a udělat alternativně

- Čtení vstupní pásky ze souboru
- Čtení vstupní pásky z příkazového řádku
- Možnost načíst stroj ze stdin
- Zobrazení konfigurací Turingova stroje

Něco lze vylepšit

- Zpracování příkazového řádku, Options.Applicative
- Leckde vhodnější datové struktury např. přechodovou funkci reprezentovat nikoliv seznamem, ale množinou pravidel; rovněž stavy tvoří množinu

Něco udělat nelze

Který problém simulátorem TM nevyřešíme? Lze napsat totální simulátor?

FLP cvičení 3 FLP 2020

Požadavky a doporučení

- Citlivé a logické rozdělení programu do modulů.
- Vhodné datové typy odpovídající podstatě dat. Pryč jsou doby Lispu, kdy "všechno byl seznam".
- Typové anotace.
- Totální funkce jsou bezpečnější než parciální.
- Vyhýbáme se hluboce zanořovaným konstrukcím.
- Neopakujeme stejné části kódu DRY.
- "Nehaskellové" hodnoty unsafePerformIO, unsafeCoerce, unsafe... nepoužíváme nikdy!
- Konsistentní odsazování, mezerami.
- Rozumně dlouhé řádky.
- Nástroj *hlint* pro kontrolu podezřelých i zbytečných výrazů.
- Nástroj stack nebo Nix pro vývoj haskellových projektů

FLP cvičení 3 FLP 2020