Project Functioneel Programmeren

Simon Schellaert Billie Devolder

1. Introductie

In het kader van het project voor het vak Functioneel Programmeren, ontwikkelden we de taal . Deze taal kan gebruikt worden om een fysieke mBot of een virtuele mBot in de simulator, die we eveneens ontwikkelden, aan te sturen. Geïnspireerd door de overweldigende populariteit van Emoji, besloten we in de syntax veelvuldig gebruik te maken van Emoji. Dit bood niet alleen technisch een interessante uitdaging, maar ook een aangename afwisseling voor de zoveelste if..then..else.

Een belangrijk principe bij het ontwerp van onze taal was dat programma's er elegant en 'aaibaar' moesten uitzien. Hiermee rekening houdend, besloten we om onze taal niet louter uit Emoji op te bouwen, maar enkel Emoji te gebruiken op plaatsen waar onze taal er effectief leesbaarder door werd. Zo kozen we bijvoorbeeld voor in plaats van een functie getDistance(), maar kozen we niet voor in de plaats van / aangezien deze laatste substitutie de leesbaarheid niet ten goede komt. Met dit principe in het achterhoofd, probeerden we de 'clutter' in onze taal zoveel mogelijk te beperken. Zo maken we, net zoals bv. Python, gebruik van indentatie in plaats van paren haakjes om blokken aan te duiden en worden statements gescheiden door een nieuwe lijn in plaats van een puntkomma. Aan de andere kant namen we het dubbelpunt na de conditie van een if-statement dan weer niet over uit Python, aangezien dit onnodige visuele ruis introduceerde.

Uiteraard zijn we ons ervan bewust dat we niet de eerste zijn met het idee om een taal te maken gebaseerd op Emoji. Zo gebruikt de taal 4Lang louter Emoji, maar ook Apple's Swift laat Emoji-karakters toe in namen van variabelen of klassen. We besloten om ons zo weinig mogelijk te baseren op bestaande Emoji-talen omdat het ons leuker en leerrijker leek om iets volledig vanaf nul te ontwerpen.

Los van het esthetische aspect, valt uiteraard te discussiëren over het praktisch nut van de taal. Zo bevatten de meeste toetsenborden geen Emojikarakters. We zijn er dan ook geenszins van overtuigd dat een programmeertaal gebruik makend van Emoji effectief een goed idee is voor praktische toepassingen. Waar wel van overtuigd zijn, is dat het ontwikkelen en implementeren van deze taal een erg interessante en aangename leerervaring was.

2. Syntax van de taal

We maken gebruik van de Extended Backus-Naur form om de syntax van onze taal te beschrijven. Om dit overzichtelijk te houden, voegen we wat extra opmaak toe om duidelijk het onderscheid te maken tussen elementen in onze taal en elementen van EBNF. Zo worden niet-terminalen omkaderd en krijgen symbolen die witruimte aanduiden een blauwe achtergrond. Syntaxelementen van EBNF worden vervolgens aangeduid met een lichte kleur. Alle terminalen die de gebruiker effectief intypt (bv. haakjes of 🎝), zijn tenslotte een emoji of gewoon zwart.

```
StmtSeq
          := Stmt { <□
                       Stmt }
Stmt
          := Assignment
                         [While] | [If] |
                                        Command
                                                  Skip
Assignment := Identifier 🔣 AExp
While
          [If]
          := ? (BExp) → (StmtSeq) ← { <math>\checkmark !? (BExp) → (StmtSeq) ← }
             := Some text
Skip
(AExp)
          := [ATerm] { ( + | - ) [ATerm] }
          := AFactor { ( * | / ) AFactor }
ATerm
AFactor
          := (AExp) | Constant | Sensor | Identifier
          := Literal | 🌑 | 🌓 | 🌗 | 📀
Constant
Sensor
          := 🔪 📗 🔭
```

```
:= BTerm { | | BTerm }
BExp
BTerm
           := BFactor { && BFactor }
BFactor
                  | 👎 | ! BFactor | (BExp)
                                                BRel
BRel
           := |AExp| < |AExp| | |AExp| == |AExp|
                                             AExp > AExp
           := ∜ Direction | ❤️ Duration
Command
                                          [ Flank AExp
                                                        AExp AExp
           := 🕕 | 🗗 | 🗗 |
Direction
          := 0 | 0 | 0 | AExp
Duration
Flank
```

In bovenstaande definities duidt *Identifier* de naam van een variabele aan. Variabelenamen beginnen steeds met een letter gevolgd door nul of meerdere alfanumerieke karakters. Een *Literal* is een geheel getal in het decimale talstelsel. *Some text* duidt vervolgens één regel tekst met eender welke karakters, waaronder dus ook witruimte, aan.

3. Semantiek van de taal

Een programma in is een StmtSeq, m.a.w. een opeenvolging van één of meerdere statements die elk op een eigen lijn staan. We maken dus geen gebruik van puntkomma's om statements te scheiden, zoals dat vaak gebeurt, maar wel van één of meerdere newline-karakters. Ook worden blokken niet aangeduid door ze te omringen met overeenkomstige haakjes, maar wel door de statements die deel uitmaken van het blok meer te laten inspringen. Verder zijn de statements die we onderscheiden erg gelijkaardig aan diegene die je vindt in traditionele imperatieve programmeertalen. De vijf types statements worden hieronder individueel toegelicht.

Assignment

Dit is een toekenning. De waarde van de aritmetische expressie rechts van het toekenningsteken (wordt opgeslagen onder de naam *Identifier*, die links die van het toekenningsteken staat.

While

Dit is een lus. De body wordt uitgevoerd zolang de booleaanse expressie die de conditie voorstelt naar 👍 evalueert.

If

Dit is een conditional. De structuur is dezelfde als bij een traditioneel if/else-if/else-statement. Eerst wordt de booleaanse expressie naast ? geëvalueerd. Als deze naar de evalueert, wordt de bijhorende body uitgevoerd. Indien de conditie naar evalueert, testen we de !?-condities één voor één en voeren we de body uit die hoort bij de eerste conditie die naar de evalueerde. Indien geen enkele conditie naar de evalueerde, wordt de body van ! -tak uitgevoerd indien deze gegeven is. Er mogen dus een nul of meerdere !?-takken zijn en hoogstens één ! -tak.

Skip

Dit is commentaar. Alle tekst rechts van het S-symbool op dezelfde lijn wordt genegeerd.

Command

Dit stelt een commando voor dat naar de MBot of de simulator wordt gestuurd. We onderscheiden vier types commando's. De argumenten van een commando worden van elkaar gescheiden door een spatie.

Drive

Stel de motor in om in de opgegeven richting te rijden. Mogelijke richtingen zijn vooruit (1), achteruit, (1), naar links (1) en naar rechts (1).

Sleep

Slaap even alvorens verder te gaan met de uitvoering. Gedurende het slapen blijft de MBot actief. Hij rijdt dus gewoon verder in de richting waarin hij reeds aan het rijden was. Als argument kan een aritmetische expressie, die het aantal te slapen milliseconden voorstelt, meegegeven worden. Een andere mogelijkheid is om gebruik te maken van één van de ingebouwde constanten om 400 ms (①), 800 ms (①), 1200 ms (①), 1600 ms (②) of 2 s (③) te slapen.

Light

Laat het opgegeven lichtje branden in de opgegeven kleur. Het eerste argument duidt aan als het commando betrekking heeft op het linkse (*) of rechtse (*) lichtje. De volgende drie argumenten zijn aritmetische expressies die de RGB-waarde van het in te stellen kleur voorstellen. Het bereik van de RGB-waarden loopt van 0 t.e.m. 100 en waarden buiten dit interval worden geclipped.

In de bovenstaande bespreking van statements, werden de termen *booleanse* expressie en aritmetische expressie veelvuldig gebruikt. We leggen nu ook de semantiek van deze taalelementen precies vast.

Aritmetische expressies

Een aritmetische expressie is een uitdrukking die als resultaat een geheel getal oplevert. Om de prioriteit van de bewerkingen eenduidig vast te leggen, gebruiken we een hiërarchie van taalelementen. Een expressie bestaat uit één of meerdere termen gescheiden door een plus- of min-symbool. Deze twee operatoren zijn links-associatief en hebben de laagste prioriteit. Een term bestaat vervolgens uit één of meerdere factoren gescheiden door een maal- of deling-symbool, welke ook beide links-associatief zijn maar een hogere prioriteit hebben. Een factor tenslotte is het meest elementaire deel en kan bestaat uit een expressie omringd door haakjes, een constante numerieke waarde, een sensor of een identifier.

Een constante is ofwel de decimale representatie van een geheel getal of één van de ingebouwde constanten - •, •, • en • - die respectievelijk 0, 1, 2 en 3 voorstellen. Denk aan de binaire voorstelling van deze getallen om in te zien waarom deze representatie steek houdt.

Een sensor verwijst naar de sensorwaarde van een van de ingebouwde sensoren. De afstandssensor, , stelt de afstand voor tot het object voor de mBot. De waarde van deze sensor is steeds een geheel getal. De lijnsensor, , geeft aan welke kleur de mBot onder zich ziet. De waarde van deze sensor is steeds een waarde van 0 t.e.m. 3: (beide zwart), (enkel links zwart), (enkel rechts zwart) of (beide wit).

Een identifier verwijst vervolgens naar de waarde van een variabele. Indien er nog niet eerder geschreven werd naar de corresponderende variabele, wordt er een fout opgegooid tijdens de uitvoering.

Booleaanse expressies

Een booleaanse expressie is een uitdrukking die als resultaat de waarde waar (👍) of onwaar (👎) oplevert. Om de prioriteit van de bewerkingen ook hier eenduidig vast te leggen, gebruiken we opnieuw een hiërarchie van taalelementen. Een expressie bestaat uit één of meerdere termen gescheiden door het OR-symbool (||). Een term bestaat uit zijn beurt weer uit één of meerdere factoren gescheiden door het AND-symbool (&&). Een factor tenslotte is waar (♠), onwaar (♣), het omgekeerde van factor, een expressie tussen haakjes of het resultaat van een vergelijking. De mogelijke vergelijkingen zijn kleiner dan (<), gelijk aan (==) en groter dan (>).

4. Voorbeeldprogramma's

Politiewagen

Dit programmaatje bestaat uit één oneindige lus. In deze lus wordt eerst het linkerledje op rood (RGB-waarde 100 0 0) en het rechterledje op blauw (RGB-waarde 0 0 100) gezet. Vervolgens wachten we 400 ms en doen we het omgekeerde, m.a.w. het linkerledje op blauw zetten en het rechterledje op rood. Tenslotte wachten we opnieuw 400 ms en wordt de lus opnieuw uitgevoerd.

Obstakels ontwijken

```
1 \Quad And I would walk 500 miles..
2 dist \(\mathbb{A}\) 20
```

Het merendeel van de functionaliteit situeert zich wederom in een oneindige lus. In deze lus wordt de afstandsensor () uitgelezen en vergeleken met de voorafbepaalde threshold *dist.* Indien de afstand tot een object groter is dan deze threshold, blijft de robot rechtdoor rijden. Indien niet, dan rijden we gedurende 800 ms achteruit en draaien we vervolgens gedurende 400 ms naar rechts vooraleer de lus opnieuw wordt uitgevoerd.

Lijn volgen

```
Let me follow the line
    prev 🜃 🌑
3
4
    5
       new 🚮 🐆
6
7
       Reuse the last line reading if there's no line in sight,
8
       💭 or save this reading if the we know the direction of the line
9
10
       ?new == 🜕
         new 🔣 prev
11
       !? new == ● | | new == ●
12
         prev 🔣 new
13
14
       ? new == 
15
          *
16
       !? new == (
17
          ₩
18
       !? new == 🌗
19
          ♦ 🗖
20
```

Net zoals bij de vorige twee programma's, wordt ook hier het merendeel van het werk uitgevoerd in de oneindige lus. Het programma is ietsje ingewikkelder doordat we merkten dat de mBot soms kortstondig de lijn kwijtraakt. Om te vermijden dat het lijn-volgen vervolgens volledig de mist in gaat, houden we telkens de meest recente bruikbare waarde van de lijnsensor bij in de variabele *prev*. Het eerste wat we doen in de lus is het uitlezen van de laatste waarde van de lijnsensor. Vervolgens controleren we als we iets met

deze waarde kunnen aanvangen. Indien de waarde namelijk tweemaal wit is, hergebruiken we de laatste geldige waarde die opgeslagen zit in *prev*. Indien de waarde ofwel links ofwel rechts zwart is, slaan we deze waarde op. Vervolgens sturen we de motoren aan op basis van deze waarde. Concreet betekent rijden we naar links (resp. rechts) als we links (resp. rechts) zwart zien of rijden we rechtdoor indien we tweemaal zwart uitlezen.

5. Implementatie

We overlopen nu kort de belangrijkste punten van onze implementatie.

Preprocessor

De eerste stap na het inlezen van het invoerprogramma is het verwerken door de preprocessor. Doordat onze taal in plaats van paren van overeenkomstige haakjes gebruik maakt van indentatie (de zgn. off-side rule) om blokken aan te duiden, is de taal namelijk niet langer context-vrij. Het parsen van een nietcontextvrije taal kan echter al snel relatief ingewikkeld worden. Gelukkig bestaat er een elegant trukje, dat onder andere door parsers voor Python wordt gebruikt, om alsnog een contextvrije taal te bekomen. Op die manier kunnen we vervolgens opnieuw gebruik maken van de klassieke Parsermonad. Het trukje bestaat eruit om onze taal eerst te laten verwerken door een preprocessor die telkens een INDENT token toevoegt als de indentatie vermeerdert en een DEDENT token als deze vermindert. Deze preprocessor houdt dan toestand bij, zijnde een stack van voorgaande indentatieniveaus, maar we bekomen vervolgens een nieuwe taal die wel contextvrij is. Deze nieuwe taal, met als enige verschil dat alle indentatie vervangen is door INDENT/DEDENT tokens, wordt vervolgens verwerkt door de parser, die geen rekening meer hoeft te houden met indentatie. Concreet gebeurt deze transformatie in de functie preprocess [Parser.hs: 271].

Parser

Na het preprocessen, wordt het programma vervolgens geparset met behulp van de Parser-monad. De meeste functies die we gedefinieerd hebben, komen rechtstreeks overeen met syntaxelementen uit de Backus-Naur form. Zo is er een parser voor aritmetische expressies ^[Parser.hs: 161] en booleanse expressies ^[Parser.hs: 180]. Het programma zelf is dan weer een sequentie van statements ^[Parser.hs: 196]. Om te vermijden dat de Emojis verspreid staan doorheen onze code, aggregeren we alle constante symbolen onderaan het bestand ^[Parser.hs: 292].

Evaluator

De uitvoer van de parse-fase is uiteindelijk één statement ^[Evaluator.hs: 34] die de AST van het programma voorstelt. Door de functie runStmt ^[Evaluator.hs: 79] op te roepen met dit statement, wordt het programma vervolgens uitgevoerd. Het eerste argument van deze functie is een zogenaamd Device ^[Evaluator.hs: 53]. Dit is een datastructuur die de functies zoals setMotor etc. bevat die opgeroepen worden door de evaluator. Op die manier kan eenvoudig gekozen worden als het programma wordt uitgevoerd op de fysieke mBot ^[Interpreter.hs: 14] of op de simulator ^[Simulator.hs: 12].

Fysieke mBot

Om het programma uit te voeren op de fysieke mBot, moet er eerst een geschikt device worden aangemaakt dat communiceert met de mBot ^[Interpreter.hs: 8]. Vervolgens kan het meegegeven programma ingelezen, geparset en geevalueerd worden met het zonet aangemaakte device. Merk op dat deze laatste stappen ook van toepassing zijn bij uitvoering op de simulator. Om code-duplicatie te vermijden, hebben we deze functionaliteit dan ook ondergebracht in een functie initialize ^[Initialize.hs: 12]. Die functie kan vervolgens opgeroepen worden met een geschikt device om het inlezen, parsen en uitvoeren van het programma te starten.

Simulator

De communicatie tussen het programma en de simulator gebeurt met behulp van een MVar^[SimulatorInterface.hs: 18]. De MVar wrapt een World. Het World datatype bevat alle informatie over de wereld en de robot. Beide threads werken met de MVar op dezelfde manier: eerst wordt de wereld uit de MVar gehaald, daarna

wordt een aangepaste wereld berekend en tenslotte wordt de aangepaste wereld in de MVar gestopt.

Collision detection

Collision detection is geïmplementeerd door te kijken of er ten minste één van de acht punten aangeduid op de onderstaande figuur zich in een muur bevindt. Opmerkelijk hierbij is dat we niet enkel de hoekpunten van de robot controleren.



De nood aan de 4 extra punten wordt geïllustreerd aan de hand van de volgende twee scenario's: In het eerste scenario wil de robot zich door een kleine ingang tussen twee muren bewegen. Een muur en de robot zijn precies even groot dus zullen de hoekpunten van de robot precies samenvallen met de rand van de muur. We zijn dus genoodzaakt om punten die precies op de rand vallen niet te zien als collisions.



In het tweede scenario rijdt de robot tegen een muur die zich op dezelfde y-coördinaat bevindt als de robot. Indien we enkel de hoekpunten zouden bekijken, zouden alle punten precies samenvallen met een rand van een muur. Doordat punten net op de rand van een muur mogen vallen, zou er dus geen collision zijn. De robot zou dus in staat zijn om door de muur te rijden. We zijn dus genoodzaakt om 4 extra punten te controleren.



Ultrasone sensor

Hiervoor construeren we een denkbeeldig segment die loodrecht staat op het midden van de voorkant van de robot. We berekenen de intersecties van dat segment met de muren. Daarna berekenen we de afstand van elke intersectie tot het midden van de voorkant van de robot. De kleinste afstand is de waarde van de ultrasone sensor [SimulatorInterface.hs: 58].

Line follow sensor

Hiervoor moeten we controleren of een bepaalde coördinaat zich op een segment bevindt. We staan toe dat een coördinaat zich maximaal een half vakje van het segment bevindt. Eerst berekenen we het punt X op de lijn, waartoe het segment behoort, die zich het dichtst bij de coördinaat bevindt. We moeten controleren of X zich effectief op het segment bevindt. X bevindt zich op het segment gedefinieerd door punten A en B a.s.a |AX| + |XB| = |AB|. Indien X zich op het segment bevindt en de afstand tussen X en de coördinaat kleiner is dan een half vakje, dan bevindt de coördinaat zich op het segment. Deze berekening gebeurt in de functie getLineStatus [SimulatorInterface.hs: 83]

6. Conclusie

De programmeertaal was kan gebruikt worden om een al dan niet virtuele MBot aan te sturen. De meeste klassieke functionaliteiten, zoals aritmetische en booleaanse expressies, conditionele statements en lussen worden ondersteund door de taal. Verder ontwikkelden we ook een simulator waarin een mBot kan rondrijden in een fictieve wereld. De mBot in deze simulator ondersteunt alle mogelijkheiden die de echte mBot aanbiedt.

Een obstakel waarmee we te maken kregen is dat niet alle programma's even goed werken in de simulator als in de echte wereld. De belangrijkste oorzaak hiervan is dat de wiskundige formules die gebruikt worden in de simulatie geen perfecte weerspiegeling zijn van de werkelijkheid. Hierdoor gedraagt de mBot zich niet altijd helemaal zoals je zou verwachten en is bv. het volgen van de lijn soms schokkerig. Door empirisch wat te spelen met de parameters van de simulatie hebben we dit probleem echter deels kunnen verhelpen.

Verder zijn we persoonlijk wel tevreden over onze implementatie. We hebben er heel wat tijd in gestoken maar zijn wel fier op het resultaat. Indien de tijd ons dat toeliet, hadden wij uiteraard nog enkele verbeteringen kunnen doorvoeren zoals:

• Meerdere gegevenstypes

Momenteel is het enkel mogelijk om gehele getallen op te slaan in variabelen. De taal zou nog uitgebreid kunnen worden zodat het ook mogelijk is om vlottende kommagetallen en booleaanse waarden op te slaan.

• Foutafhandeling

Op dit moment is foutafhandeling nog erg beperkt. Zo zijn de foutmeldingen die opgegooid worden wanneer de invoer een syntaxfout bevat niet erg behulpzaam.

Realistischere simulatie

Zoals hierboven reeds vermeld, zou de simulatie nog uitgebreid kunnen worden zodat deze de werkelijkheid beter benadert.

• Verbeterde collision detection

Momenteel worden de uitstekende wielen van de MBot genegeerd bij collision detection. Deze ook in rekening brengen zou de simulatie eveneens realistischer maken.

7. Broncode

Parser.hs

```
module Parser where
import Control.Applicative
import Control.Monad
import Control.Monad.State
import Data.Char
import Data.Foldable
import Data.List
8 import
9 import qualified Data.Map
10 import Data.Maybe
11 import Evaluator
12 import Prelude
13 Tayt.Read
                                                as Map
                                                hiding (Left, Right)
                                                as Read
     -- Let's start by creating the Parser monad we all know and love. After creating the monad-instance, we can create the
16
      -- functor and applicative instance with minimal effort
17 | newtype Parser a = Parser { parse :: String -> [(a, String)] }
18
19
     instance Functor Parser where
20
         fmap = liftM
21
     instance Applicative Parser where
22
        pure = return
(<*>) = ap
24
25
26
     instance Monad Parser where
        return x = Parser $ \inp -> [(x, inp)]
x >>= f = Parser $ \inp -> concat [parse (f x') inp' | (x', inp') <- parse x inp]
     instance Alternative Parser where
30
        empty = mzero
(<|>) = mplus
31
32
33
     instance MonadPlus Parser where
       mzero = Parser $ const []
f `mplus` g = Parser $ \inp -> parse f inp ++ parse g inp
35
      -- A parser that consumes a single character if the input is non-empty and fails otherwise.
     item :: Parser Char
40 | item = Parser $ \inp -> case inp of
```

```
41
                                -> []
 42
                                (x:xs) \rightarrow [(x, xs)]
 43
 44
       · A parser that consumes a single character that satisfies the given predicate and fails otherwise.
 45
     sat :: (Char -> Bool) -> Parser Char
 46
     sat p = do c \leftarrow item
 47
              guard (p c)
 48
                return c
 49
 50
      -- Various parsers that consume a single character of the specified type.
 51
     digit = sat isDigit
 52
     lower
              = sat isLower
     upper = sat isUpper
letter = sat isAlpha
 54
 55
     alphanum = sat isAlphaNum
 56
     char x = sat (==x)
 58
     -- A parser that consumes the specified string
 59
     string :: String -> Parser ()
 60
     string [] = return ()
 61
     string (x:xs) = do char x
                         string xs
 62
 63
 64
 65
      -- A parser that consumes an identifier (i.e. an alphanumeric string starting with a lowercase letter).
 66
     ident :: Parser String
 67
     ident = do c <- letter
 68
              cs <- many alphanum
 69
                return (c:cs)
 70
 71
      -- A parser that consumes a natural number.
     nat :: Parser Int
     nat = fmap toInt (first (some digit))
           where toInt = foldl (\n c \rightarrow 10 * n + (ord c \rightarrow ord '0')) 0
 74
 75
 76
      -- A parser that consumes an integer (i.e. either a natural number or a natural number prefixed with a minus sign).
     int :: Parser Int
     int = do char '-'
 78
 79
              fmap negate nat
 80
           <l> nat
 81
 82
     -- A parser that applies the three parsers `open`, `p` and `close` one after another. Only the results of `p` are kept
      -- and returned. This is useful to take care of brackets, hence the name.
 83
 84
     brackets :: Parser () -> Parser b -> Parser () -> Parser b
 85
     brackets open p close = do open
 86
                                 x <- p
 87
                                 close
 88
                                 return x
 89
 90
      -- A parser that recognizes non-empty sequences of `p` where instances of `p` are separated by `sep`.
     sepby1 :: Parser a -> Parser b -> Parser [a]
 92
     p \ge sepby1 \ge sep = do x <- p
                         xs <- first (many (sep >> p))
 93
 94
                          return (x:xs)
 95
 96
      -- A parser that consumes the strings produced by grammar 'E -> E | E `op` p'.
 97
     chainl1 :: Parser a \rightarrow Parser (a \rightarrow a \rightarrow a) \rightarrow Parser a
 98
     p `chainl1` op = do x <- p
 99
                          fys <- many (do f <- op
100
                                        y <- p
101
                                           return (f, y))
102
                          return (foldl (l (f, r) \rightarrow f l r) x fys)
103
104
     -- A parser that transforms the given parser by only keeping it first (and thus longest) parse.
105
     first :: Parser a -> Parser a
106
     first p = Parser $\inp -> case parse p inp of
107
108
109
110
      -- A parser that applies each of the given parsers and returns its associated value iff it succeeds.
     ops :: [(Parser a, b)] -> Parser b
     ops xs = foldr1 (<|>) [p >> return val | (p, val) <- xs]
114
      -- A parser that consumes whitespace, but not newlines. Note that this parser can fail if there's no whitespace left to
      -- consume.
116
     spaces :: Parser ()
     spaces = first . void $ some (sat isWhite)
118
              where isWhite c = isSpace c && c /= '\n'
120
      -- A parser that applies the given parser and then tries to consume any remaining whitespace till the end of the line.
     token :: Parser a -> Parser a
     token p = first (do x <- p
                        spaces <l> return ()
123
```

```
124
                          return x)
125
      -- Various parser that consuming any remaining whitespace till the end of the line after consuming the specified type
       -- of input. These parsers will prove very useful for implementing higher-level parsers.
127
      integer :: Parser Int
128
129
      integer = token int
130
131
      symbol :: String -> Parser ()
      symbol = token . string
132
134
      identifier :: Parser String
135
      identifier = token ident
136
137
      boolean :: Parser Bool
138
      boolean = ops [(trueSymbol, True), (falseSymbol, False)]
139
140
      newline :: Parser ()
141
      newline = void (token (char '\n'))
142
143
      -- A parser that consumes the indent symbol emitted by the preprocessor.
144
      indent :: Parser ()
145
      indent = newline >> indentSymbol >> newline
146
147
      -- A parser that consumes the dedent symbol emitted by the preprocessor.
148
      dedent :: Parser ()
149
      dedent = newline >> dedentSymbol >> return ()
150
      -- A parser for an indented sequence of statements. Note that we don't consume a possible newline after the dedent
      -- symbol. This corresponds to the notion that each statement (and thus also an indented statement sequence) ends with
      -- a newline character.
      block :: Parser Stmt
154
      block = do indent
156
                 body <- statementSeq
                 dedent
158
                 return body
159
      -- A parser for arithmetic expressions. The parsers defined below correspond nicely to the BNF descriped in the report.
160
      aExpression = aTerm `chainl1` ops [(addSymbol, (:+:)), (subtractSymbol, (:-:))]
161
162
163
      aTerm :: Parser AExpr
      aTerm = aFactor `chainl1` ops [(multiplySymbol, (:*:)), (divideSymbol, (:/:))]
164
165
166
      aFactor :: Parser AExpr
167
      aFactor = aConstant
168
           <|> aSensor
           <l> fmap AVar identifier
169
170
            <I> brackets openParSymbol aExpression closeParSymbol
171
      aConstant :: Parser AExpr
173
      aConstant = fmap AConst (integer
174
                          <!> ops [(zeroSymbol, 0), (oneSymbol, 1), (twoSymbol, 2), (threeSymbol, 3)])
175
176
      aSensor :: Parser AExpr
      aSensor = fmap ASensor $ ops [(lineSymbol, Line), (distanceSymbol, Distance)]
177
178
179
       -- A parser for boolean expressions. The parsers defined below again correspond nicely to the BNF in the report.
180
      bExpression :: Parser BExpr
181
      bExpression = bTerm `chainl1` ops [(orSymbol, (:1:))]
182
183
      bTerm :: Parser BExpr
184
      bTerm = bFactor `chainl1` ops [(andSymbol, (:&:))]
185
186
      bFactor :: Parser BExpr
187
      bFactor = fmap BConst boolean
188
           <l> fmap Not (negateSymbol >> bFactor)
189
            <!> liftM2 (:<:) aExpression (ltSymbol >> aExpression)
190
            <|> liftM2 (:=:) aExpression (eqSymbol >> aExpression)
191
            <!> liftM2 (:>:) aExpression (gtSymbol >> aExpression)
192
            <I> brackets openParSymbol bExpression closeParSymbol
193
194
      -- A parser for a sequence of statements. A sequence of statements consists of one or more statements separated by a
195
      -- newline character.
196
      statementSeq :: Parser Stmt
197
      statementSeq = fmap Seq (singleStatement `sepby1` (char '\n'))
198
199
      -- A parser for a single statement. Note that this parser consumes any leading whitespace before attempting to parse
200
      -- the actual statement.
201
      singleStatement :: Parser Stmt
202
      singleStatement = do spaces <!> return ()
                           assignStatement <|> ifStatement <|> skipStatement <|> whileStatement <|> cmdStatement
203
204
     -- A parser for the assignment statement. We first parse the identifier, then consume and discard the assignment symbol -- and finally the arithmetic expression. This is then wrapped in an `Assign` statement.
205
206
```

```
assianStatement :: Parser Stmt
     assignStatement = liftM2 Assign identifier (assignSymbol >> aExpression)
208
209
     -- A parser for an if statement. An if statement consists of the if symbol, followed by a boolean expression and an
210
     -- indented block. We then attempt to parse any else-if clauses and final the else clause. Note that an else clause is
     -- treated as a final else-if clause with condition 'true'. If there's no else clause, we pretend the else body consists
     -- of a single skip statement. That way, we don't have to discern between the presence/abscence of an elseclause.
214
     ifStatement :: Parser Stmt
     ifStatement = do ifSymbol
216
                      cond <- bExpression
217
                      body <- block
218
                      elifClauses <- first (many elifClause)</pre>
219
                      elseClause <- (newline >> elseSymbol >> block) <|> (return Skip)
220
                      return . If $ [(cond, body)] ++ elifClauses ++ [(BConst True, elseClause)]
                   where elifClause :: Parser (BExpr, Stmt)
                         elifClause = newline >> elifSymbol >> liftM2 (,) bExpression block
224
     -- A parser for a while statement. It parser the while symbol and boolean expression on the same line and then the
     -- indented block that forms the body of the loop.
226
     whileStatement :: Parser Stmt
227
     whileStatement = do whileSymbol
228
                         cond <- bExpression
229
                         body <- block
230
                         return (While cond body)
     -- A parser for a command statement. The command is always one of the pre-defined types.
     cmdStatement :: Parser Stmt
234
     cmdStatement = driveCmdStatement <|> sleepCmdStatement <|> lightCmdStatement
235
     -- Parsers for the various commands. Most of these should be straightforward. They all first parse the symbol indicating
236
     -- the command and then attempt to parse their arguments.
238
239
     -- A parser for the drive command. We first parse the drive symbol, followed by the symbol signifying the direction.
240
     driveCmdStatement :: Parser Stmt
241
     driveCmdStatement = do driveSymbol
242
                            fmap (Exec . Drive) $ ops [(leftSymbol, Left), (rightSymbol, Right),
243
                                                        (\mathsf{upSymbol}, \quad \mathsf{Up}), \quad (\mathsf{downSymbol}, \quad \mathsf{Down})]
244
245
      -- A parser for the sleep command. We first parse the sleep symbol, and then the duration.
246
     sleepCmdStatement :: Parser Stmt
247
     sleepCmdStatement = do sleepSymbol
248
                            duration <- fmap Exact aExpression
249
                                    <l> ops [(veryShortSymbol, VeryShort), (shortSymbol, Short),
                                              (mediumSymbol, Medium), (longSymbol, Long), (veryLongSymbol, VeryLong)]
250
251
                            return . Exec . Sleep $ duration
252
253
     -- A parser for a light command. We first parse the light symbol, followed by either the left or right flank symbol and
254
      -- then three arithmetic expressions signifying the RGB-values we want to set the light to.
255
     lightCmdStatement :: Parser Stmt
256
     lightCmdStatement = do lightSymbol
257
                            flank <- ops [(leftFlankSymbol, LeftFlank), (rightFlankSymbol, RightFlank)]</pre>
                            cmd <- liftM3 (Light flank) aExpression aExpression
258
259
                            return . Exec $ cmd
260
261
     -- A parser for skip (= comment) statements. That is, it consumes the skip symbol and then consumes all remaining
262
     -- characters until the end of the line.
263
     skipStatement :: Parser Stmt
264
     skipStatement = do skipSymbol
265
                        first . many $ sat (/='\n')
                        return Skip
266
267
     -- Executes the preprocessor step. Before we add the indents, we first remove all the lines containing only whitespace
268
     -- and then add a final newline at the end of the script to make sure each statement ends with a newline. The initial
269
270
     -- stack of indents consists of just a single 0, signifying that the initial indent level is zero.
271
     preprocess :: String -> String
     preprocess = unlines . (flip evalState [0]) . addIndents . (++ [""]) . filter (not . all isSpace) . lines
273
274
     -- Adds an indent symbol each time the indentation level increases and a dedent symbol each time it decreases in the
275
     -- given list of lines. This function utilizes the state monad to carry the stack of current indentation levels around.
276
     addIndents :: [String] -> State [Int] [String]
     addIndents []
277
                      = return []
278
     addIndents (l:ls) = do indents <- get
279
                             let cur = length . takeWhile isSpace $ 1
280
                            l' <- case compare cur (head indents) of
281
                                    GT -> do modify (cur:)
                                                                                               -- Indent level increased,
                                              return ("\{n" ++ 1\}
282
                                                                                               -- so output an indent symbol
283
284
                                     LT -> do let indents' = dropWhile (>cur) indents
                                                                                               -- Indent level decreased, so
285
                                              put indents'
                                                                                               -- pop all bigger indents from
                                              let diff = length indents - length indents'
                                                                                               -- the stack and output just as
286
287
                                              return ((concat . replicate diff \ "\n") ++ l) -- much dedent symbols
288
                                     EQ -> return 1
289
                                                                                               -- Indent level didn't change
```

```
liftM2 (:) (return l') (addIndents ls)
291
292
              -- In order not to clutter our code with Emoji, we aggregate all the tokens used in our language here. Note that
293
                      `symbol` is a function that maps a string to a parser that consumes that string and any remaining whitespace.
294
             skipSymbol
                                                     = symbol "
295
             whileSymbol
                                                       = symbol "2
296
             ifSymbol
                                                       = symbol "?"
                                                       = symbol "!?"
297
             elifSymbol
                                                      = symbol "!"
298
             elseSymbol
299
             sleepSymbol
                                                            symbol
300
             301
             shortSymbol
                                                            symbol
302
             mediumSymbol
                                                       = symbol "①"
303
             longSymbol
                                                       = symbol "
 304
             veryLongSymbol
                                                   = symbol "①
 305
             upSymbol
                                                       = symbol
 306
             downSymbol
                                                       = symbol "U"
307
             leftSymbol
                                                      = symbol
 308
             rightSymbol
                                                      = symbol "[]
309
             driveSymbol
                                                      = symbol
                                                                              "*
310
             trueSymbol
                                                      = symbol
311
             falseSymbol
                                                      = symbol
312
             leftFlankSymbol = symbol
313
             \verb|rightFlankSymbol| = \verb|symbol||
             distanceSymbol = symbol "\"
                                                       = symbol " "
315
             lineSvmbol
                                                     = symbol "Symbol "Symb
316
             assignSymbol
317
             lightSymbol
318
             zeroSymbol
319
             oneSymbol
            twoSymbol
 320
                                                      = symbol "()"
321
                                                       = symbol "
             threeSvmbol
                                                       = symbol "<"
322
             ltSvmbol
                                                      = symbol "=='
323
             eaSymbol
                                                      = symbol ">"
324
            gtSymbol
325
            addSymbol
                                                      = symbol
                                                     = symbol "-"
326
             subtractSymbol
             multiplySymbol = symbol
327
328
                                                      = symbol "/"
             divideSvmbol
                                                      = symbol "&&"
329
             andSymbol
                                                      = symbol "||"
330
             orSymbol
                                                      = symbol
331
             negateSymbol
             indentSymbol
                                                      = symbol "{"
                                                      = symbol
             dedentSymbol
 334
             openParSymbol
                                                       = symbol "("
335
                                                     = symbol ")"
            closeParSymbol
```

Evaluator.hs

```
module Evaluator (AExpr(..), BExpr(..),
                       Stmt(..), Command(..), Device(..), Sensor(..), Direction(..), Duration(..), Flank(..),
                        runStmt) where
3
    import
                      Control.Applicative
    import
                      Control.Monad
                      Control.Monad.Except
    import
    import
                      Control.Monad.Identity
    import
                      Control.Monad.Reader
    import
                      Control.Monad.State
    import
                      Data.Char
    import
                      Data.Foldable
    import
                      Data.List
14
    import qualified Data.Map
    import
                      Data.Maybe
    import
                      Prelude
                                              hiding (Left, Right)
    data AExpr = AConst Int
19
                | AVar Name
20
                | ASensor Sensor
21
                | AExpr :+: AExpr
                | AExpr :-: AExpr
| AExpr :*: AExpr
23
                | AExpr :/: AExpr
24
25
26
    data BExpr = BConst Bool
27
                | Not BExpr
                | BExpr :&: BExpr
28
29
                | BExpr :|: BExpr
30
                | AExpr :<: AExpr
```

```
| AExpr :=: AExpr
32
                | AExpr :>: AExpr
 34
     data Stmt = Assign String AExpr
                | Seq [Stmt]
 35
                | If [(BExpr, Stmt)]
 36
 37
                | While BExpr Stmt
 38
                | Exec Command
 39
                | Skip
 40
 41
     data Command = Drive Direction
 42
                  | Sleep Duration
43
                  | Light Flank AExpr AExpr AExpr
 44
 45
                  = Line | Distance
 46
     data Direction = Left | Right | Up | Down deriving (Eq)
47
     data Duration = VeryShort | Short | Medium | Long | VeryLong | Exact AExpr
48
     data Flank
                  = LeftFlank | RightFlank deriving (Eq)
49
 50
     -- By passing a device to the evaluator, the user can choose ad-hoc how to handle each supported command. The evaluator
     -- itself is device-agnostic and just calls the appropriate methods on the passed device. This allows the user to
 52
     -- easily switch between running on a physical device (i.e. the mBot itself) or a virtual device (i.e. the simulator)
     data Device = Device {
 54
        sleep
                   :: Int -> IO (),
                                                             -- Sleep for the specified number of milliseconds
         setRGR
                      :: Int -> Int -> Int -> Int -> I0 (), -- Set left (0) or right (1) LED to the specified RGB values
                     :: Int -> Int -> IO (),
 56
                                                             -- Set left and right motor speeds
         setMotor
         readDistance :: IO Int,
                                                             -- Read the distance reported by the ultrasonic sensor
 58
         readLine :: IO Int
                                                             -- Read the measurement reported by the line follower
59
60
     -- The environment used in the evaluator consists of a map from variable names to their corresponding values. This map
61
     -- is passed around using the state monad transformer and can thus be modified when assigning to variables.
62
63
     type Name = String
     type Mem = Map.Map Name Int
64
65
     -- Next to the mutable state described above, a immutable `Device` is also carried around in the evaluator. This device
66
67
     -- is the device that commands are sent to. This lets us easily swap the physical mBot for the simulator or vice versa.
     -- Finally, an except monad transformer is used to gracefully deal with errors like undefined variables.
68
69
     type Eval a = ReaderT Device (StateT Mem (ExceptT String IO)) a
 70
     -- This function actually executes the specified evaluator with the specified device. Its result is an IO-action that
     -- executes the program.
     runEval :: Device -> Eval () -> IO (Either String ())
 74
     runEval device evaluator = runExceptT (evalStateT (runReaderT evaluator device) Map.empty)
 75
     -- As a convenience method for users of the evaluator, we offer a function takes a device and statement and returns the
 76
 77
      -- IO-action that executes the program with the specified device.
 78
     runStmt :: Device -> Stmt -> IO (Either String ())
     runStmt device stmt = runEval device (eval stmt)
 81
      - An evaluator for boolean expressions. The operators is our language map nicely to operators built into Haskell.
 82
     evalB :: BExpr -> Eval Bool
 83
     evalB (BConst b) = return b
                      = fmap not (evalB b)
     evalB (Not b)
     evalB (b1 :&: b2) = liftM2 (&&) (evalB b1) (evalB b2)
     evalB (b1 :|: b2) = liftM2 (||) (evalB b1) (evalB b2)
     evalB (a1 :<: a2) = liftM2 (<) (evalA a1) (evalA a2)
     evalB (a1 :=: a2) = liftM2 (==) (evalA a1) (evalA a2)
 88
     evalB (a1 :>: a2) = liftM2 (>) (evalA a1) (evalA a2)
91
     -- An evaluator for arithmetic expressions. The operators again map nicely to those built into Haskell.
     evalA :: AExpr -> Eval Int
92
 93
     evalA (AConst c)
94
     evalA (AVar name)
                              = gets (Map.lookup name) >>= maybe (throwError $ "Undefined variable: " ++ name) return
                                                              -- Return the value of executing readLine on the device
-- Return the value of executing readDistance on the device
95
     evalA (ASensor Line)
                            = asks readLine >>= liftIO
     evalA (ASensor distance) = asks readDistance >>= liftIO
96
97
     = liftM2 (-) (evalA a1) (evalA a2)
= liftM2 (*) (evalA a1) (evalA a2)
98
     evalA (a1 :-: a2)
aa
     evalA (a1 :*: a2)
100
     evalA (a1 :/: a2)
                             = liftM2 div (evalA a1) (evalA a2)
101
102
     -- Evaluates a duration. A duration is an arithmetic expression, in which case the expression is evaluated to determine
103
     -- its value, or a built-in constant.
104
     evalDuration :: Duration -> Eval Int
105
     evalDuration (Exact a) = evalA a
106
     evalDuration constant = return $ case constant of
107
                                VeryShort -> 400
108
                                Short
                                          -> 800
                                         -> 1200
109
                                Medium
110
                                Long
                                         -> 1600
                                VeryLong -> 2000
     -- An evaluator for statements. Note that this evaluator doesn't return anything since the sole purpose of evaluating
```

```
-- a statement is its side effects.
     eval :: Stmt -> Eval ()
        Evaluates a sequence of statement by evaluating each statement in turn.
                           = forM_ stmts eval
118
      -- Evaluates an assignment statement by first evaluating the arithmetic expression on the right and then inserting the
120
121
      -- value under the corresponding name in the map of variables.
     eval (Assign name e) = do val <- evalA e
122
123
                                 modify (Map.insert name val)
124
125
      -- Evaluates an if statement by first evaluating the conditions of each branch, and then evaluating the first branch
     -- whose condition did evaluate to true, or evaluating nothing if the condition of all branches is false.
-- Note that an eventual else branch always appears last with `BConst True` as its condition.
126
128
     eval (If branches) = do conditions <- mapM (evalB . fst) branches</pre>
                               case findIndex id conditions of
130
                                   Just i \rightarrow eval . snd . (!!i) $ branches
                                   Nothing -> return ()
132
     -- Evaluates a while statement by evaluating the condition, and iff the condition is true, evaluating the body and then
134
     -- restarting this procedure.
135
     eval (While e stmt) = do cond <- evalB e
136
                                when cond (eval stmt >> eval (While e stmt))
138
     -- Evaluates a skip statement by doing nothing. A skip statement is a comment in the source code so it simply shouldn't
139
      -- do anvthina.
140
     eval Skip = return ()
141
142
     -- Evaluates a statement calling the sleep command by first evaluating the duration and then executing the sleep action
143
      -- for the determined amount of time.
     eval (Exec (Sleep dur)) = do millis <- evalDuration dur</pre>
144
145
                                    asks sleep >>= liftI0 . ($millis)
146
147
     -- Evaluates a statement calling the drive command. We first lookup the desired speed of both motors based on the
148
      -- direction and then send a command to the device with these speeds.
     eval (Exec (Drive dir)) = do let speed = fromJust . (`Data.List.lookup` directions) $ dir
149
                                    asks setMotor >>= (liftI0 . ($speed) . uncurry) where directions = [(Left, (0, 70)), (Right, (70, 0))
150
                                                         (Up, (70, 70)), (Down, (-70, -70))]
154
     -- Evaluates a statement calling the light command. We first inspect the flank to know which of the 2 light indices to
155
     -- send to the device, and then evaluate each of the three arithmetic expressions passed as arguments before sending a
156
      -- command to the device with those values
     eval (Exec (Light flank r g b)) = do let light = if flank == LeftFlank then 1 else 2
158
                                             cmd <- asks setRGB
                                             liftIO =<< liftM4 cmd (return light) (evalA r) (evalA g) (evalA b)
159
```

Gui.hs

```
module Gui where
                     Control.Concurrent
                                                       (MVar, forkIO, newMVar
                                                        putMVar, readMVar, takeMVar,
                                                        threadDelay)
                     Data.Fixed
    import
6
                     Data.Maybe
    import
                                                       (mapMaybe)
                     Graphics.Gloss
    import
                     Graphics.Gloss.Data.Vector
    import
                     Graphics.Gloss.Geometry.Angle
    import
                     Graphics.Gloss.Geometry.Line
    import
    import qualified Graphics.Gloss.Interface.IO.Game as G
    import
                    Util
                     WorldParser
    import
    -- The size of one cell.
17
    cell = 32.0
    -- Renders the world.
19
    render :: G.Picture -- Picture of a wall
20
21
           -> World -- The world that should be rendered
           -> G.Picture -- Picture of the world
23
    render wp (World robot walls lns) = G.pictures $
24
                                         map (\ln -> renderPicAt (linePicture ln) $ fst ln) lns
25
                                       ++ map (renderPicAt wp) walls
26
                                       ++ [renderPicAt (G.rotate angle $ robotPicture robot) position]
27
28
      where position = rPosition robot
29
            angle = radToDeg $ rAngle robot
30
            size which = maximum $ map which walls
```

```
toPix which = (+ (cell / 2 - cell * size which / 2))
32
                            . (* cell)
33
              renderPicAt picture (x, y) = G.translate (toPix fst x)
34
                                                         (toPix snd y * (-1.0))
35
36
37
     -- Creates a picture of a line.
38
     linePicture :: Line -> G.Picture
39
     linePicture ((x0, y0), (x1, y1)) = G.rotate angle
40
                                          $ G.translate ((l - cell) / 2) 0
41
                                          $ G.rectangleSolid l cell
42
       where dx = x1 - x0
43
             dy = y1 - y0
             d = sqrt (dx ** 2 + dy ** 2)
44
45
             l = d * cell
46
             angle = radToDeg $ argV (dx, dy)
47
48
     -- Creates a picture of the robot.
49
     robotPicture :: Robot -> G.Picture
50
     robotPicture robot = G.pictures
      [ G.color G.blue $ G.rectangleSolid robotSize robotSize
                                                                                 -- base
52
       , G.color cLeft $ G.Translate 3 6 $ G.circleSolid 3
                                                                                 -- right led
       , G.translate 0 (robotSize / 2) $ G.rectangleSolid (robotSize / 2) 4 -- right wheel
54
55
       , G.translate 0 (-robotSize / 2)  G.rectangleSolid (robotSize / 2) 4 -- left wheel
56
57
       where makeColor (r, g, b) = G.makeColorI r g b 255
             cLeft = makeColor $ rColorLeft robot
58
             cRight = makeColor $ rColorRight robot
robotSize = cell * 1.0
59
60
61
62
     step :: MVar World -> Float -> World -> IO World
     step m t \_ = do world <- takeMVar m
63
                     putMVar m $ updateWorld t world
64
65
                      return world
66
67
     \mbox{--} Updates the world by moving the robot in the world based on how much time has passed.
     -- Collision detection is taken into account when moving the robot.
68
     updateWorld :: Float -- Period of time (in seconds) needing to be advanced
69
               -> World -- Old version of the world
-> World -- New version of the world
70
     updateWorld t world@(World robot walls wLines)
     74
      | otherwise
     where robot' = nextPosition t robot
75
76
77
     -- Calculates the next position of the robot.
78
     -- Collision detection is NOT taken into account.
     nextPosition :: Float -- Period of time (in seconds) needing to be advanced
                 -> Robot -- The robot
80
81
                  -> Robot -- The updated robot
     nextPosition t robot = robot {rPosition = (x', y'), rAngle = angle'}
82
83
      where (x, y) = rPosition robot
             angle = rAngle robot
84
85
             vl = fromIntegral $ rSpeedLeft robot
             vr = fromIntegral $ rSpeedRight robot
86
87
             wr = 0.03
88
             wa = 0.11
             x' = x + t * (wr / 2) * (vl + vr) * cos angle

y' = y + t * (wr / 2) * (vl + vr) * sin angle
89
90
91
             angle' = (angle + t * (wr / wa) * (vl - vr)) `mod'` (2 * pi)
92
93
     -- Returns true when the position of the robot collides with one or more walls.
94
     collides :: [Coord] -- A list with the coordinates of the walls
             -> Robot -- The robot with the updated position
-> Bool -- True when this position collides with one ore more walls
95
96
97
      \texttt{collides walls (Robot \_\_(x, y) angle \_\_)} = \texttt{not \$ null [corner | corner <- corners, wall <- walls, isInSquare wall corner]}  
98
       where corners = map (rotateAround (x + 0.5, y + 0.5) angle)
99
                            [\ (x,\ y)
                            , (x + 0.5, y)
100
                            (x + 1, y)
101
102
                            , (x, y + 0.5)
103
                            , (x, y + 1)
104
                            , (x + 0.5, y + 1)
105
                            , (x + 1.0, y + 0.5)
106
                             (x + 1.0, y + 1.0)
             isInSquare (xSquare, ySquare) (x', y') = x' > xSquare
107
                                                      && x' < xSquare + 1.0
&& y' > ySquare
108
109
                                                       && y' < ySquare + 1.0
110
```

```
runSimulator :: MVar World -> IO ()
     runSimulator m = do world <- readMVar m</pre>
                         [wp] <- mapM loadBMP ["images/wall.bmp"]</pre>
                         G.playIO (G.InWindow "MBot" (700,500) (0,0)) -- display
118
                                  G.white
                                                                      -- background
119
                                    60
120
                                    world
                                                                      -- initial world
121
                                    (return . render wp)
                                                                      -- render world
                                    (const return)
                                                                      -- handle input
                                    (step m)
                                                                      -- step world in time
```

Initialize.hs

```
module Initialize where
     import
                        Control.Exception
     {\tt import}
                        Control Monad
     import
                       Evaluator
     {\tt import}
                       Parser
                       System.Environment
     import
     import
                       System.Exit
    import
                       System.IO
10
     -- Parses the arguments passed to the program and executes the script passed as the argument on the specified device.
     initialize :: Device -> IO ()
     initialize mDevice = do args <- getArgs</pre>
                               when (length args /= 1) (die "Expects the script to execute as only argument")
                                input <- catch (readFile . head \ args) (readHandler . head \ args)
                                \label{eq:let_prs} \textbf{let} \ \textbf{prs} \ = \ \textbf{parse} \ \ \textbf{statementSeq} \ \ . \ \ \textbf{preprocess} \ \ \textbf{$\$$ input}
16
                                unless (null prs) (do let prog = fst (head prs)
                                                        void $ runStmt mDevice prog)
18
19
    readHandler :: String -> IOError -> IO a
    readHandler name _ = die ("Cannot open file: " ++ name)
```

Util.hs

WorldParser.hs

```
module WorldParser where
                     Data.List
    import
                     Data.Maybe
    import
                     Data.Tuple ()
    \  \  \, \text{type X = Float}
    type Y = Float
10
    type Coord = (X, Y)
    type Angle = Float
13
    type Line = (Coord, Coord)
    type Color = (Int, Int, Int)
    data Robot = Robot { rSpeedLeft :: Int
16
                      , rSpeedRight :: Int
                        , rPosition :: Coord
18
```

```
, rAngle :: Angle , rColorLeft :: Color
21
                            rColorRight :: Color
                          } deriving (Eq, Ord, Show)
23
     data World = World { wRobot :: Robot
25
                            wWalls :: [Coord]
26
                            wLines :: [Line]
27
                          } deriving (Eq, Ord, Show)
28
29
     emptyRobot = Robot 0 0 (0.0, 0.0) 0 (255, 255, 255) (255, 255, 255)
30
     \verb|emptyWorld| = \verb|World| \{ | \mathsf{wRobot}| = \mathsf{emptyRobot}, | \mathsf{wWalls}| = [], | \mathsf{wLines}| = [] \} 
32
     addPiece :: Coord -> Char -> World -> World
33
     addPiece co ch w
34
         I ch `elem` wallChars = w { wWalls = co:wWalls w }
         I ch `elem` botChars = w \{ wRobot = emptyRobot \{ rPosition = co, rAngle = angle \} \}
35
36
         | otherwise
         where wallChars = ['X', '+', '|', '-']
botChars = ['>', 'v', '<', '^']
angle = (fromIntegral . fromJust $ elemIndex ch botChars) * pi / 2</pre>
38
39
40
41
42
     \mbox{--} Adds the pieces specified in the ASCII input representation of the grid world to the world.
43
     -- Note that this method expects only the representation of the grid itself and not the line segments underneath.
44
     addPieces :: World -> String -> World
45
     addPieces w txt = foldr (uncurry addPiece) w withCoords
        where withCoords = [((x, y), c) \mid (y, line) \leftarrow zip [0..] (lines txt), (x, c) \leftarrow zip [0..] line]
46
47
     -- Adds line segments to the world based on a sequence of line segments represented in the format "(x1, y1), (x2, y2)".
48
49
     addLines :: World -> [String] -> World
50
     addLines w □ = w
51
     addLines \ w \ (1:ls) \ = \ w \ \{ \ wLines \ = \ (x, \ y) : wLines \ (addLines \ w \ ls) \ \}
         where [x, y] = map read (words 1)
54
     -- Creates a world based on the ASCII input representation of that world.
55
     makeWorld :: String -> World
56
     makeWorld txt = addLines (addPieces emptyWorld (unlines pcs)) lns
         where (pcs, lns) = span (notElem '(') (lines txt)
```

SimulatorInterface.hs

```
module SimulatorInterface where
    import
                      Control.Concurrent
                                                       (MVar, forkIO, newMVar, putMVar,
3
                                                        readMVar, takeMVar, threadDelay)
5
    import
                      Data.Fixed
6
                      Data.Maybe
                                                       (mapMaybe)
    import
    import
                      Graphics.Gloss.Data.Vector
    import
                      Graphics.Gloss.Geometry.Angle
    import
                      Graphics.Gloss.Geometry.Line
10
    import
    import
                      Util
    {\tt import}
                       WorldParser
    newtype Simulator = Simulator (MVar World)
    type Command = World -> World
     -- Creates a new simulator and runs it on another thread.
    openSimulator :: IO Simulator
    openSimulator = do
        world <- fmap makeWorld (readFile "worlds/world1.txt")</pre>
        m <- newMVar world
        let s = Simulator m
        forkIO (runSimulator m)
24
        return s
25
26
     -- Sends a command to the simulator.
    sendCommand :: Simulator -> Command -> IO ()
28
    sendCommand \ ( \mbox{Simulator m} \ ) \ command \ = \ do \ world \ <- \ takeMVar \ m
29
                                               let world' = command world
30
                                               putMVar m world'
31
     -- Creates a command that changes the rgb values of the leds of the robot
32
    setRGB :: Int -- The left that should be changed. 1 = left and 2 = right
-> Int -- red
33
34
           -> Int -- green
-> Int -- blue
35
36
            -> Command
```

```
setRGB side r g b world = case side of
      1 -> world { wRobot = robot { rColorLeft=(r, g, b)}}
       2 -> world { wRobot = robot { rColorRight=(r, g, b)}}
41
       where robot = wRobot world
42
     -- Creates a command that sets the speed of the motors of the robot.
43
     setMotor :: Int -- Speed of the left wheel -> Int -- Speed of the right wheel
44
           -> Int
45
46
              -> Command
47
     setMotor \ l \ r \ world = world \ \{ \ wRobot = robot \ \{ rSpeedLeft = l, \ rSpeedRight = r \} \}
48
       where robot = wRobot world
49
50
     -- Returns the distance between the front of the robot and the nearest wall.
51
     readUltraSonic :: Simulator -> IO Float
52
     readUltraSonic (Simulator m) = do world <- readMVar m</pre>
                                         return $ getDistance world
54
55
     -- Calculates the distance between the front of the robot and the nearest wall.
56
     -- The front of the robot is equal to (x + 1, y + 0.5) when the robot is looking to the right
57
     -- where (x, y) is the coordinate of the robot.
58
     getDistance :: World -> Float
59
     \texttt{getDistance world} \\ @(\texttt{World robot walls }\_) = \\ \\ \texttt{minimum \$ map (distance (xo, yo)) intersections} \\
60
       where position@(x, y) = rPosition robot
61
             angle = rAngle robot
62
              origin@(xo,\ yo)\ =\ rotate Around\ (x\ +\ 0.5,\ y\ +\ 0.5)\ angle\ (x\ +\ 1.0,\ y\ +\ 0.5)
              end = rotateAround (x + 0.5, y + 0.5) angle (x + 50, y + 0.5)
             intersectionsWith (x', y') = mapMaybe (uncurry $ intersectSegSeg origin end)
64
                                            (x', y'), (x' + 1, y'))
, ((x' + 1, y'), (x' + 1, y' + 1))
, ((x' + 1, y' + 1), (x', y' + 1))
, ((x', y' + 1), (x', y'))
65
66
67
68
69
70
             intersections = concatMap intersectionsWith walls
71
     -- Reads the line status of the robot.
73
     -- The possible return values are equal to:
     -- 0 = no sensor detects a black line
74
75
     -- 1 = the right sensor detects a black line
     -- 2 = the left sensor detects a black line
76
     -- 3 = both sensors detect a black line
     readLineFollower :: Simulator -> IO Int
78
79
     readLineFollower (Simulator m) = do world <- readMVar m</pre>
80
                                           return $ aetLineStatus world
81
82
     -- Calculates the line status
83
     getLineStatus :: World -> Int
84
     getLineStatus world@(World robot _ lns)
85
       | isOnBlack left && isOnBlack right = 3
86
       | isOnBlack right = 1
87
       | isOnBlack left = 2
88
       | otherwise = 0
89
       where (x, y) = rPosition robot
90
             angle = rAngle robot
91
             left = rotateAround (x + 0.5, y + 0.5) angle (x + 1.0, y + 0.4)
92
              right = rotateAround (x + 0.5, y + 0.5) angle (x + 1.0, y + 0.6)
93
             isOnSegment point (start, end) = distance closest point <= 1 / 2
                                               && abs (distance start end - (distance start closest + distance closest end)) < 0.001
94
95
               where closest = closestPointOnLine start end point
96
             lns' = map adjustLine lns
97
             isOnBlack point = any (isOnSegment point) lns'
98
99
      -- Translates the coordinates so that they will be in the middle of a square instead of the beginning.
100
     adjustLine :: Line -> Line
101
     adjustLine ((x0, y0), (x1, y1)) = ((x0 + \sin angle / 2, y0 + \cos angle / 2)
                                          , (x1 + \sin angle / 2, y1 + \cos angle / 2))
102
       where angle = argV (abs (x1 - x0), abs (y1 - y0))
```

Simulator.hs

```
module Simulator where
3
    import
                     Control.Concurrent (threadDelay)
4
    import
                     Evaluator
    import
                     Initialize
                                        (initialize)
    import qualified SimulatorInterface as S
    main = do s <- S.openSimulator</pre>
8
              let mDevice = simulatorDevice s
              initialize mDevice
10
```

```
simulatorDevice s = Device {
           sleep = \ x \ -\ putStrLn ("Sleeping for " ++ show x ++ " milliseconds") >> threadDelay (x * 1000), setRGB = \ 1 \ r \ g \ b \ -\ putStrLn ("Setting light " ++ show l ++ " to " ++ show r ++ ", " ++ show g ++ ", " ++ show b) >> S setMotor = \ 1 \ r \ -\ putStrLn ("Setting motor speed to " ++ show l ++ ", " ++ show r) >> S.sendCommand s (S.setMotor (l `quc
13
14
15
16
            readDistance = (do val <- S.readUltraSonic s</pre>
17
                                         putStrLn ("read distance " ++ show val)
18
                                           return (round val * 40)),
19
            readLine = (do line <- S.readLineFollower s
20
                                   putStrLn ("did read line " ++ show line)
21
                                          return line)
22
```

Interpreter.hs

```
module Interpreter where
     import
                         Control.Concurrent (threadDelay)
                   Evaluuco.
Initialize
     import
     import
     import qualified MBot
     main = do d <- MBot.openMBot
       let mDevice = botDevice d
initialize mDevice
10
               MBot.closeMBot d
12
     -- A device that forwards commands to the physical mBot.
     botDevice d = Device {
14
        sleep = threadDelay . (*1000),
setRGB = \l r g b -> MBot.sendCommand d $ MBot.setRGB l r g b,
setMotor = \l r -> MBot.sendCommand d $ MBot.setMotor l r,
readDistance = fmap round (MBot.readUltraSonic d),
15
16
17
18
        readLine = fmap lineToInt (MBot.readLineFollower d)
19
20
21
     -- Converts the line sensor reading of the physical mBot to an integer.
23
     lineToInt :: MBot.Line -> Int
     lineToInt MBot.BOTHW = 0
24
     lineToInt MBot.RIGHTB = 1
     lineToInt MBot.LEFTB = 2
     lineToInt MBot.BOTHB = 3
```