

Compilerbau: Turtle Graphics

Klaus Kusche

„Turtle Graphics“-Programmiersprachen werden oft für den Grundschul-Bereich vorgeschlagen, um Schülern einen ersten Eindruck von den Prinzipien des Programmierens zu geben.

Eine „Turtle-Graphics“-Programmiersprache dient dazu, Strichgrafiken am Bildschirm durch einfache Programme zu erzeugen. Die wesentliche Idee dabei ist, dass nicht absolute Pixelkoordinaten angegeben werden, um Striche zu zeichnen, sondern dass ein „Männchen“ (bzw. in den ursprünglichen Implementierungen eine „Turtle“, d.h. eine Schildkröte) programmgesteuert über den Bildschirm läuft und dabei eine Spur hinterlässt. Alle Befehle werden daher ausgehend von der aktuellen Position und der aktuellen Blickrichtung der Turtle ausgeführt.

Der zentrale interne Programmzustand besteht daher aus

- den aktuellen x- und y-Koordinaten
- und dem aktuellen Blickwinkel der Turtle.

Unsere Sprache:

1.) Zeichen-Befehle:

walk *expr* ... Gehe *expr* Schritte in die aktuelle Richtung,
zeichne dabei einen Strich

walk back *expr* ... Dasselbe, entgegen der aktuellen Richtung

jump *expr* und **jump back** *expr* ... Dasselbe, ohne zeichnen

turn left *expr* ... Drehe dich um *expr* Grad nach links

turn [right] *expr* ... Drehe dich um *expr* Grad nach rechts

direction *expr* ... Stelle die Richtung auf *expr* Grad (wie in Mathe:

0 ist „geh nach rechts“, positive Werte drehen gegen den Uhrzeigersinn)

clear ... Lösche den Schirm

walk home und **jump home** ... Setze Position und Richtung
auf den Ausgangspunkt (Koordinaten $0/0$, Richtung 0 = nach oben)

stop ... Bleib stehen (das Programm tut nichts mehr, Fenster bleibt offen)

finish ... Programmende (Fenster geht zu)

path *name* [([*args*])] ... führe einen selbst definierten Weg aus

2.) Rechenbefehle:

store *expr* **in** *var* ... Wert von *expr* in *var* speichern

add *expr* **to** *var* und **sub** *expr* **from** *var* ... wie += und -=

mul *var* **by** *expr* und **div** *var* **by** *expr* ... wie *= und /=

3.) Markierungs-Befehle:

mark ... aktuelle Position und Richtung speichern (stack-artig)

walk mark und **jump mark** ... geh zur letzten gespeicherten Position,
drehe dich dann in die gespeicherte Richtung

Markierungen, die im aktuellen Statement-Block gesetzt werden, werden gelöscht,
wenn man den aktuellen Statement-Block verlässt. (wird noch genauer definiert)

4.) Bedingungen:

if *cond* **then** *statements* [**else** *statements*] **endif**

5.) Schleifen:

do *expr* **times** *statements* **done** ... Zählschleife ohne Zählvariable

counter *var* **from** *expr* (**to** | **downto**) *expr* [**step** *expr*] **do** *statements* **done**

while *cond* **do** *statements* **done**

repeat *statements* **until** *cond*

6.) Weg-Funktions-Definition *pathdef* (nur außerhalb von *statements* erlaubt!):

path *name* [([*params*])] *statements* **endpath**

Rekursion ist erlaubt!

7.) Rechen-Funktions-Definition *calcdef* (nur außerhalb von *statements* erlaubt!):

calculation *name* ([*params*]) [*statements*] **returns** *expr* **endcalc**

Rekursion ist erlaubt!

8.) Source-File und Hauptprogramm

{ *pathdef* | *calcdef* } **begin** *statements* **end**

9.) *statements* ist eine Folge von Befehlen, ohne Trennzeichen

10.) *params* ist eine Parameter-Liste:

Keine, eine oder mehrere Variablen-Namen *var* , getrennt durch ,

Alle Parameter und Argument-Werte sind **double**

und werden „by value“ übergeben.

Hat ein Path keine Parameter, können sowohl Definition als auch Aufruf wahlweise ohne () oder mit leeren () erfolgen. Eine Calculation muss in Definition und Aufruf immer () haben, auch wenn sie leer sind.

11.) *args* ist eine Argument-Liste:

Keine, eine oder mehrere Rechnungen *expr* , getrennt durch ,

12.) **Ausdrücke** *expr* sind Rechnungen wie üblich:

- Zahlen (optional mit Kommapunkt, aber ohne Zehnerpotenz-E)

- Variablen *var*

- Die Rechenzeichen + - * / ^ („hoch“) sowie ein unäres -

- Runde Klammern und Betragsstriche

- Einige vordefinierte Funktionen: **sin cos tan sqrt**

sowie **rand**(*from*, *to*) ... **double-Zufallszahl** in den angegebenen Grenzen

- Aufruf eigener Funktionen *name* ([*args*])

Alle Rechnungen liefern **double**-Werte.

Alle Winkel-Angaben werden in Grad gemacht (Orientierung wie in Mathe), sowohl für die **turn**-Befehle als auch für die Winkelfunktionen.

13.) *cond* sind Bedingungen:

- Vergleiche mit > < >= <= = <>

- **and or not** mit den üblichen Vorrang-Regeln

- Klammern

- 14.) **Variablenamen** *var* und Funktionsnamen *name* seien wie in C definiert:
 Buchstabe oder `_` gefolgt von beliebig vielen Buchstaben, Ziffern oder `_` .
 Außerdem sei an erster Stelle das `@` erlaubt,
 für globale bzw. vordefinierte Variablen.
 Namen und Schlüsselworte sind case-sensitiv,
 Schlüsselworte und vordefinierte Namen werden klein geschrieben.
- 15.) **Variablen** werden durch die erste Zuweisung implizit deklariert,
 je nach Name als lokale oder globale Variablen. Alle Variablen sind **double** .
- 16.) **Vordefinierte Variablen** sind:
- @dir** ... Aktuelle Blickrichtung in Grad (nur lesbar)
 - @dist** ... Aktuelle Entfernung vom Ausgangspunkt (nur lesbar)
 - @x** und **@y** ... aktuelle x- und y-Koordinate relativ zum Ausgangspunkt (nur lesbar)
 - @1** bis **@9** ... **argv[1]** bis **argv[9]** als **double** (nur lesbar)
 - @max_x** und **@max_y** ... maximale Werte für x- und y-Koordinaten (auch schreibbar)
 (gültiger Bereich von `-@max_x` bis `@max_x`)
 - @delay** ... Wartezeit nach jedem Zeichen-Befehl, in Millisekunden
 (auch schreibbar)
- 17.) **White Space** wird wie üblich ignoriert
 (abgesehen von seiner Aufgabe, Zahlen, Namen usw. zu beenden bzw. zu trennen),
 ebenso **Kommentare**, die mit `"` beginnen und bis zum Zeilenende gehen.

Implementierungshinweise Compiler

- Ob du den Compiler händisch mittels rekursiver Syntax-Analyse implementierst oder Lex+Yacc bzw. Flex+Bison verwendest, ist dir überlassen.
- Auch bei einem handgeschriebenen Compiler ist sauber zwischen lexikalischer Analyse und Syntax-Analyse zu trennen!
- Normalerweise verwendet ein Compiler zur effizienten Speicherung von Namen, Schlüsselworten usw. eine Hashtable.

Ich freue mich natürlich über eine Hashtable, aber am Anfang darfst Du einfach ein lineares, ungeordnetes Array von Strings für die Namensspeicherung und Namenssuche verwenden und dann den Index oder Pointer in dieses Array zur weiteren Identifizierung des Namens benutzen.

Der Lexer sollte unterschiedliche Token für jedes einzelne Schlüsselwort und einen gemeinsamen Token-Typ für alle anderen Namen liefern.

- Da unsere Sprache Schleifen und Funktionen enthält, wäre es unklug, die erkannten Programmbefehle gleich in der Syntaxanalyse auszuführen: Wir müssten dazu bei der Syntaxanalyse im Source-Code hin und her springen und Sourcecode-Teile wiederholt analysieren und ausführen.

Das Ergebnis der Syntax-Analyse soll daher ein Syntax-Baum sein, der erst nach der kompletten Analyse des Sourcecodes ausgeführt bzw. interpretiert wird.

- Der Compiler sollte alle unzulässigen Programme erkennen und eine Fehlermeldung ausgeben, aber es reicht eine ganz einfache Fehlerbehandlung.

Implementierungshinweise Ausführung:

- Verwende zur Anzeige meine SDL-Grafik-Funktionen.
- Die internen Koordinaten und der Blickwinkel der Turtle sind **double**-Werte.
Eine Umrechnung auf Pixel-Koordinaten erfolgt erst unmittelbar beim Zeichnen, wobei **0/0 in der Mitte** des Grafik-Fensters ist (positive y-Achse nach oben).
- Nach jedem echten Zeichenbefehl soll das Programm **@delay** Millisekunden warten.