

Formale Modellierung

Vorlesung vom 14.05.12: Der sichere Roboter in Z

Till Mossakowski & Christoph Lüth

Universität Bremen

Sommersemester 2012

Rev. 1712

1 [13]

Heute im Programm

- ▶ Die Z Notation
- ▶ Modellierung des Sicheren Omnidirektionalen Roboters

2 [13]

Die Z Notation

- ▶ Basiert auf **getypter Mengenlehre**
- ▶ Entwickelt seit 1980 (Jean-Claude Abrial, Oxford PRG)
- ▶ Industriell genutzt (IBM, Altran Praxis (vorm. Praxis Critical Systems))
- ▶ L^AT_EX-Notation und Werkzeugunterstützung (Community Z Tools, HOL-Z)

3 [13]

Modell

- ▶ Bremszeit und Bremsstrecke (ab Bremszeitpunkt, $a_{brk} > 0$):

$$v(t) = v_0 - a_{brk}t \quad s(t) = v_0t - \frac{a_{brk}}{2}t^2 \implies T = \frac{v_0}{a_{brk}} \quad S = \frac{v_0^2}{2a_{brk}}$$

- ▶ Modellierung in Z: Berechnung des Bremsweges. Verzögerung t_L und Bremsverzögerung a_{brk} fest:

$$| \quad a_{brk}, t_L : \mathbb{Z}$$

Damit Brems- und Anhalteweg als Funktion über v :

$$| \quad \begin{array}{l} brk : \mathbb{Z} \rightarrow \mathbb{Z} \\ stop : \mathbb{Z} \rightarrow \mathbb{Z} \end{array}$$

$$| \quad \forall v : \mathbb{Z} \bullet brk \ v = v * v \text{ div } 2 * a_{brk}$$

$$| \quad \forall v : \mathbb{Z} \bullet stop \ v = v * t_L + brk(v)$$

4 [13]

Geometrie: Punkte

- ▶ Ein Punkt ist ein **Schema** mit Komponenten x und y :

$$| \quad \begin{array}{l} POINT \\ x, y : \mathbb{Z} \end{array}$$

- ▶ Dazu einschlägige **Operationen**: Konstruktion aus Polarkoordinaten, Skalarmultiplikation:

$$| \quad polar : \mathbb{Z} \times \mathbb{Z} \rightarrow POINT$$

$$| \quad \forall d, \omega : \mathbb{Z} \bullet (polar(d, \omega)).x = d * \cos \omega$$

$$| \quad \forall d, \omega : \mathbb{Z} \bullet (polar(d, \omega)).y = d * \sin \omega$$

$$| \quad smult : \mathbb{Z} \times POINT \rightarrow POINT$$

$$| \quad \forall d : \mathbb{Z}; p : POINT \bullet (smult(d, p)).x = d * p.x$$

$$| \quad \forall d : \mathbb{Z}; p : POINT \bullet (smult(d, p)).y = d * p.y$$

5 [13]

Mehr Standardoperationen auf Punkten

- ▶ Addition und Subtraktion von Punkten:

$$| \quad \begin{array}{l} add : POINT \times POINT \rightarrow POINT \\ minus : POINT \times POINT \rightarrow POINT \end{array}$$

$$| \quad \forall p, q : POINT \bullet (add(p, q)).x = p.x + q.x$$

$$| \quad \forall p, q : POINT \bullet (add(p, q)).y = p.y + q.y$$

$$| \quad \forall p, q : POINT \bullet minus(p, q) = add(p, smult(0 - 1, q))$$

- ▶ Ganzzahlige Wurzel:

$$| \quad sqrt : \mathbb{Z} \rightarrow \mathbb{Z}$$

$$| \quad \forall i : \mathbb{Z} \bullet sqrt \ i * sqrt \ i \leq i \wedge i < (sqrt \ i + 1) * (sqrt \ i + 1)$$

- ▶ Damit Betrag eines Punktes (als Vektor):

$$| \quad len : POINT \rightarrow \mathbb{Z}$$

$$| \quad \forall p : POINT \bullet len \ p = sqrt(p.x * p.x + p.y * p.y)$$

6 [13]

Geometrie: Bewegung

- ▶ Bewegung: kombinierte Translation und Rotation

$$| \quad movep : POINT \times \mathbb{Z} \times \mathbb{Z} \rightarrow POINT$$

$$| \quad \forall p : POINT; d, \omega : \mathbb{Z} \bullet$$

$$| \quad movep(p, d, \omega) = add(p, polar(d, \omega))$$

- ▶ Bewegung eines Polygons:

$$| \quad move : seq \ POINT \times \mathbb{Z} \times \mathbb{Z} \rightarrow seq \ POINT$$

$$| \quad \forall p : seq \ POINT; d, \omega : \mathbb{Z} \bullet$$

$$| \quad move(p, d, \omega) = (\lambda i : \text{dom } p \bullet movep(p(i), d, \omega))$$

7 [13]

Geometrie: Konvexe Hülle

- ▶ Strecke zwischen zwei Punkten:

$$| \quad seg : POINT \times POINT \rightarrow \mathbb{P} \ POINT$$

$$| \quad \forall p, q : POINT \bullet seg(p, q) =$$

$$| \quad \{r : POINT \mid \exists z : \mathbb{N} \bullet z \leq len(minus(p, q)) \wedge$$

$$| \quad r = add(smult(z, p), smult(len(minus(p, q)) - z, q))\}$$

- ▶ Konvexität (Menge aller konvexen Punktfolgen):

$$| \quad conv : \mathbb{P}(\mathbb{P} \ POINT)$$

$$| \quad conv =$$

$$| \quad \{c : \mathbb{P} \ POINT \mid \forall p, q : c; r : POINT \bullet r \in seg(p, q) \Rightarrow r \in c\}$$

- ▶ Konvexe Hülle: kleinste p umfassende konvexe Menge

$$| \quad convhull : \mathbb{P} \ POINT \rightarrow \mathbb{P} \ POINT$$

$$| \quad \forall p : \mathbb{P} \ POINT \bullet convhull \ p = \bigcap \{q : \mathbb{P} \ POINT \mid q \in conv \wedge p \subseteq q\}$$

8 [13]

Der Roboter und seine Bremsfläche

- Der Roboter hat eine Kontour, Geschwindigkeit, Orientierung:

$Robot$
$P : seq\ POINT$
$v : \mathbb{Z}$
$\omega : \mathbb{Z}$
$\#P > 2$
$ran\ P \in\ conv$

- Die beim Anhalten überstrichene Fläche:

$area : seq\ POINT \times \mathbb{Z} \times \mathbb{Z} \rightarrow \mathbb{P}\ POINT$
$\forall v, \omega : \mathbb{Z}; P : seq\ POINT \bullet$ $area(P, v, \omega) = convhull(ran\ P \cup ran(move(P, stop\ v, \omega)))$

9 [13]

Der sichere Roboter

- Menge von Hindernissen

$obs : \mathbb{P}\ POINT$

- Der sichere Roboter

$SafeRobot$
$Robot$
$area(P, v, \omega) \cap obs = \emptyset$

- Sicherheitseigenschaft:

$SafeMove$
$\Delta Robot$
$SafeRobot \Rightarrow SafeRobot'$

10 [13]

Bewegung des Roboters

- Geschwindigkeit bleibt gleich:

$RobotSameSpeed$
$\Delta Robot$
$v' = v$
$\omega' = \omega$
$P' = move(P, v, \omega)$

- Sicher?

$SafeSameSpeed$
$RobotSameSpeed$
$SafeRobot \Rightarrow SafeRobot'$

11 [13]

Bewegung des Roboters

- Geschwindigkeit erhöht sich, Lenkwinkel bleibt nur in Bewegung:

$\delta v : \mathbb{Z}$

$RobotSpeedUp$
$\Delta Robot$
$v' \leq v + \delta v$
$v \neq 0 \Rightarrow \omega' = \omega$
$P' = move(P, v, \omega)$

- Sicher?

$SafeSpeedUp$
$RobotSpeedUp$
$SafeRobot \Rightarrow SafeRobot'$

12 [13]

Zusammenfassung

- Z ist leichtgewichtige Notation
- Werkzeugunterstützung: \LaTeX , Typcheck
- Nächste Woche: UML

13 [13]