

Formale Modellierung
Vorlesung vom 14.05.12: Der sichere Roboter in Z

Till Mossakowski & Christoph Lüth

Universität Bremen

Sommersemester 2012

Heute im Programm

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

Die Z Notation

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

Modell

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

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

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

$$\mid a_{brk}, t_L : \mathbb{Z}$$

Damit Brems- und Anhalteweg als Funktion über v :

$$\mid brk : \mathbb{Z} \rightarrow \mathbb{Z}$$

$$\mid stop : \mathbb{Z} \rightarrow \mathbb{Z}$$

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

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

Geometrie: Punkte

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

POINT

$x, y : \mathbb{Z}$

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

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

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

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

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

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

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

Mehr Standardoperationen auf Punkten

- ▶ Addition und Subtraktion von Punkten:

$$\text{add} : \text{POINT} \times \text{POINT} \rightarrow \text{POINT}$$

$$\text{minus} : \text{POINT} \times \text{POINT} \rightarrow \text{POINT}$$

$$\forall p, q : \text{POINT} \bullet (\text{add}(p, q)).x = p.x + q.x$$

$$\forall p, q : \text{POINT} \bullet (\text{add}(p, q)).y = p.y + q.y$$

$$\forall p, q : \text{POINT} \bullet \text{minus}(p, q) = \text{add}(p, \text{smult}(0 - 1, q))$$

- ▶ Ganzzahlige Wurzel:

$$\text{sqrt} : \mathbb{Z} \rightarrow \mathbb{Z}$$

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

- ▶ Damit Betrag eines Punktes (als Vektor):

$$\text{len} : \text{POINT} \rightarrow \mathbb{Z}$$

$$\forall p : \text{POINT} \bullet \text{len } p = \text{sqrt}(p.x * p.x + p.y * p.y)$$

Geometrie: Bewegung

- ▶ Bewegung: kombinierte Translation und Rotation

$$\text{movep} : \text{POINT} \times \mathbb{Z} \times \mathbb{Z} \rightarrow \text{POINT}$$

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

$$\text{movep}(p, d, \omega) = \text{add}(p, \text{polar}(d, \omega))$$

- ▶ Bewegung eines Polygons:

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

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

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

Geometrie: Konvexe Hülle

- ▶ Strecke zwischen zwei Punkten:

$$\text{seg} : \text{POINT} \times \text{POINT} \rightarrow \mathbb{P} \text{POINT}$$

$$\forall p, q : \text{POINT} \bullet \text{seg}(p, q) = \\ \{r : \text{POINT} \mid \exists z : \mathbb{N} \bullet z \leq \text{len}(\text{minus}(p, q)) \wedge \\ r = \text{add}(\text{smult}(z, p), \text{smult}(\text{len}(\text{minus}(p, q)) - z, q))\}$$

- ▶ Konvexität (Menge aller konvexen Punktmenge(n)en):

$$\text{conv} : \mathbb{P}(\mathbb{P} \text{POINT})$$

$$\text{conv} =$$

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

- ▶ Konvexe Hülle: kleinste p umfassende konvexe Menge

$$\text{convhull} : \mathbb{P} \text{POINT} \rightarrow \mathbb{P} \text{POINT}$$

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

Der Roboter und seine Bremsfläche

- ▶ Der Roboter hat eine Kontour, Geschwindigkeit, Orientierung:

Robot

$P : \text{seq } POINT$

$v : \mathbb{Z}$

$\omega : \mathbb{Z}$

$\#P > 2$

$\text{ran } P \in \text{conv}$

- ▶ Die beim Anhalten überstrichene Fläche:

$\text{area} : \text{seq } POINT \times \mathbb{Z} \times \mathbb{Z} \rightarrow \mathbb{P} POINT$

$\forall v, \omega : \mathbb{Z}; P : \text{seq } POINT \bullet$

$\text{area}(P, v, \omega) = \text{convhull}(\text{ran } P \cup \text{ran}(\text{move}(P, \text{stop } v, \omega)))$

Der sichere Roboter

- ▶ Menge von Hindernissen

| $obs : \mathbb{P} POINT$

- ▶ Der sichere Roboter

SafeRobot

Robot

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

- ▶ Sicherheitseigenschaft:

SafeMove

$\Delta Robot$

$SafeRobot \Rightarrow SafeRobot'$

Bewegung des Roboters

- ▶ Geschwindigkeit bleibt gleich:

RobotSameSpeed

$\Delta Robot$

$$v' = v$$

$$\omega' = \omega$$

$$P' = \text{move}(P, v, \omega)$$

- ▶ Sicher?

SafeSameSpeed

RobotSameSpeed

$$\text{SafeRobot} \Rightarrow \text{SafeRobot}'$$

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

$$SafeRobot \Rightarrow SafeRobot'$$

Zusammenfassung

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