Wissensbasierte Systeme Semester 6 Skript

Anmerkung:

In der Aussagen- und Prädikatenlogik wurden folgende Symbole für Operatoren verwendet:

¥ als Allquantor∃ als Existenzquantor& als logisches UND

Inhaltsverzeichnis

1.	Einfü	ihrung in KI (künstliche Intelligenz) und XPS (Expertensysteme)	3
	1.1.	Informations- und Wissensverarbeitung	3 3
	1.1.1	. Informationsmodelle	3
	1.1.2	. Wissensmodelle (Rauch, Meadow, 1992)	4
	1.1.3	. Wissensverarbeitung	4
	1.2.	Einsatz von Methoden der KI und XPS	5 5
	1.2.1		
	1.2.2		6
	1.3.	Architektur eines Expertensystems	10
2.	Wiss	ensbasis und Wissensrepräsentationen	11
	2.1.	Semantische Netze und Framestrukturen	11
	2.2.	Prädikatenlogische Ausdrücke	12
	2.3.	Regeln	12
		Constraints	13
		Fakten-Regel Systeme	13
3.		enzmechanismen und Problemlösungsstrategien	14
	_	Semantische Arten der Inferenz	14
		Logische Inferenzmechanismen	15
	3.2.1	•	15
	3.2.2	y	15
		Kontrollstrategien	17
	3.3.1	. Algorithmische Darstellung der Vorwärtsverkettung	17
	3.3.2	. Algorithmische Darstellung der Rückwärtsverkettung	17
	3.3.3	. Tiefensuche	18
_		. Breitensuche	18
		nale Logik bei Wissensrepräsentation und Inferenz	18
	4.1.	Kalküle	18
		Syntax und Semantik der Aussagenlogik	19
		Übergang zur Prädikatenlogik	21
	4.3.1	3	21
	4.3.2	3	22
		Temporales Schließen	24
		Monotones, nicht monotones Schließen	26
	4.6.	Constraints, Constraintnetze, Constraintpropagierung	27
5.		äsentation unscharfen Wissens	31
		Statistischer Ansatz nach Bayes	31
		, , , , , , , , , , , , , , , , , , , ,	33 34
	5.2.1	5	34 34
	5.2.2	. Berechnung von CF bei komplexen Hypothesen H ₁ & H ₂ , H ₁ v H ₂	54

5.2.3		35
5.3.	Numerische Schärfe und Unschärfe	36
5.4.	Semantische Arten der Unsicherheit (Unschärfe)	37
	y Sets	38
6.1.	Fuzzy Mengen	39
6.2.	Schreibweise von Fuzzy Sets	40
	Charakterisierung von Fuzzy Sets	41
6.4.	Modifier von Fuzzy Sets	43
	Mengenoperationen auf Fuzzy Sets	44
6.6.	Fuzzy Inferenz	47
6.7.	Fuzzy XPS	49
6.7.1	· · · · · · · · · · · · · · · · · · ·	49
6.7.2	J ,	49
	ngsaufgaben	50
	Aufgabe zur Resolution	50
	Aufgabe zu Kontrollstrategien	50
7.3.	Aufgabe zur Aussagenlogik	51
	Aufgabe zu Inferenzregeln in der Prädikatenlogik	51
	Aufgabe zu Wissensrepräsentationen	52
	Denkaufgabe	53
7.7.	Sonstige Aufgaben	54
	. Aufgabe1	54
	. Aufgabe2	54
7.7.3	. Aufgabe3	54
	. Aufgabe4	55
7.7.5		56
7.8.	Klausuraufgaben	57
	. Aufgabe 1 (15P)	57
	. Aufgabe 2 (15P)	57
	Aufgabe 3 (10P)	58
	Aufgabe 4 (10P)	59
7.8.5	Aufgabe 5 (10P)	59

1. Einführung in KI (künstliche Intelligenz) und XPS (Expertensysteme)

1.1. Informations- und Wissensverarbeitung

1.1.1.Informationsmodelle

Nachrichten technische Information (Shannon, 1949).

Es handelt sich um rein mathematische Definition. Im Wesentlichen drei Anforderungen:

- Je kleiner die Wahrscheinlichkeit p(x) für ein Ereignis x, um so größer ist der Informationsgehalt der Nachricht
- Nachricht x mit p(x) = 1 bedeutet Informationsgehalt I(x) = 0
- Der Informationsgehalt von unabhängigen Ereignissen ist additiv : $I(x_1,x_2) = I(x_1) + I(x_2)$

Der Ausdruck I(x) = In(1 / p(x))

Entropie ist H := $p(x_i) * ln(1 / p(x_i)) = Gesamtinformation$

Die Definition hat folgende Merkmale:

- Es handelt sich um eine reine Informationsmenge
- Es gibt keine semantische Bedeutung
- Es gibt weder wahr noch falsch
- Es gibt kein neues Wissen

Informationswissenschaftliche Definition (Wersig)

Außenwelt
Rezeptoren (Sinnesorgane)
Internes Außenweltmodell (Sichtweisen)
Innenwelt

Wissen: Struktur des internen Außenweltmodells.

Denken: Logische Operationen im internen Außenweltmodell.

Redundanz: Information ohne Korrektur des internen

Außenweltmodells.

Ungewissheit: Keine Lösung für ein Problem im internen

Außenweltmodell.

Information: Reduktion der Ungewissheit

1.1.2. Wissensmodelle (Rauch, Meadow, 1992)

Daten: Menge von Symbolen $\{x_1, ..., x_n\}$ mit festgelegter

Syntax.

Informationen: Daten, die eine Zustandsänderung im

Empfängersystem (Mensch, Computer) generieren.

Informationen haben Eigenschaften:

- Neuigkeitswert

- Kontextabhängigkeit

- Zeitabhängigkeit

- Redundanz mit Evidenzverstärkung bzw. Evidenzabschwächung

Wissen: Die im System gespeicherte Informationsmenge mit

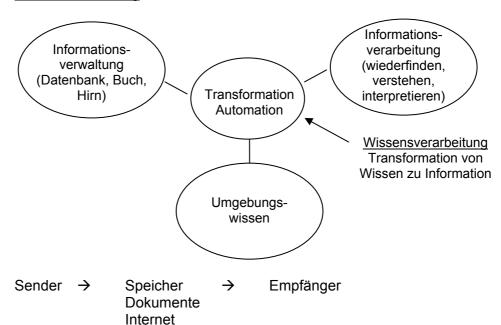
Eigenschaften.

wahr oder falsch

- Wahrheitswert variabel durch neue Informationen

- Widerspruch möglich

1.1.3. Wissensverarbeitung



- 4 -

Datenbanken Massenmedien

1.2. Einsatz von Methoden der KI und XPS

1.2.1.Was ist KI

Al Artificial Intelligence "Moderne Informationsverarbeitung"

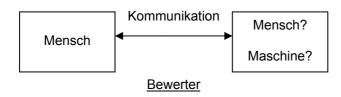
Paradigma: KI beschäftigt sich mit Simulation und Nachahmung

menschlicher kognitiver Fähigkeit. Ziel ist die effiziente Nachbildung der Struktur intelligenter Leistung durch

Computerprogramme.

Beispiel:

a) Turing Test



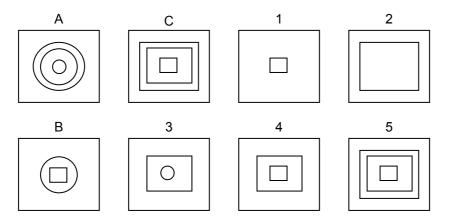
b) Zahlenfolgen

2 8 26 80 242 728
$$x_{neu} = 3 * x_{alt} + 2$$

2 3 5 7 11 15 23 alternierend
$$x_{neu} = 2 * x_{alt} + 1$$

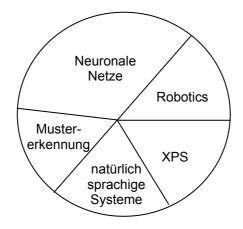
2 1 4 4 8 7 16 20 32 13
$$x_{gerade} + 3$$
, $x_{ungerade} * 2$ x_1 x_2 x_3 x_4 ...

c) Verhalten



Es gilt A zu B wie C zu 3

1.2.2. Einsatzgebiete



Robotics

Nachahmung der menschlichen Motorik. Steuerung von technischen Prozessen.

Natürlich sprachige Systeme

Erkennung, Analyse, Interpretation von natürlicher Sprache. (z.B. Auskunftsysteme)

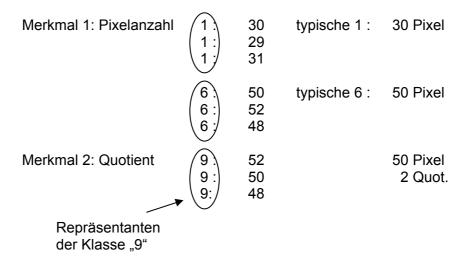
Mustererkennung

Erkennung, Analyse von typischen Datenstrukturen (Mustern).

- optische Mustererkennung (Bilderkennung) (2 dimensionale Mustererkennung)
- 1 dimensionale Mustererkennung (akustische Mustererkennung, Signalanalyse, EKG, Sprachanalyse, Sprechererkennung)
- 3 dimensionale Mustererkennung (Bewegungsverfolgung, Szenenanalyse z.B. bei Verkehrskreuzungen)

Beispiel einer 2 dimensionale Mustererkennung

Forderung: Programm um 1 von 6 zu unterscheiden



Unterscheidungen von Klassen

- 10 Ziffern
- 26 Großbuchstaben
- 26 Kleinbuchstaben
- 10 Sonderzeichen



Man benötigt viele Merkmale m1, m2, ..., mn um die Klassen zu unterscheiden.

heißt Merkmalsvektor Cramb,
Komponente gibt ein vom Lehrer
festgelegtes Merkmal an. heißt Merkmalsvektor € Rⁿ und jede

Klasse k:
$$\begin{pmatrix} m_1 \\ \dots \\ m_n \end{pmatrix}^k = \overrightarrow{m}^k$$

Beispiel:

$$1 = \begin{pmatrix} Anz. \ Pixel \\ Quotient \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 3.0 \\ 1.5 \end{pmatrix}$$

$$6 = \begin{pmatrix} 5.0 \\ 0.5 \end{pmatrix}$$
 Klassenrepräsentanten für "1", "6", "9"
$$9 = \begin{pmatrix} 5.0 \\ 2.0 \end{pmatrix}$$

Wie lässt sich ein Klassenrepräsentant berechnen aus vielen Trainingsmustern?? → Mittelwertbildung Bemerkung:

- System benötigt zum Training viele Trainingsmuster (um Mittelwert zu berechnen)
- Merkmale werden vom Trainer = Lehrer festgelegt
- Alle Merkmale sind numerische Vektorgrößen

→ numerische explizite Wissensverarbeitung

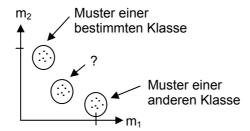
Situation: Es kommt ein unbekanntes Muster

└<u>-</u>||: Zu welcher Klasse gehört dieses Muster?

Muster gehört in die Klasse, zu dessen Vektor es minimalen Abstand hat. Muster hat den Merkmalsvektor $\hat{x} \in Rn$ (die n Merkmale werden als Komponenten berechnet)

Bemerkung: bzgl. Normierung: Euklid nur sinnvoll bei gleicher Größenordnung der Komponenten. → sonst → Makalanobis Abstand (berücksichtigt Streuung).

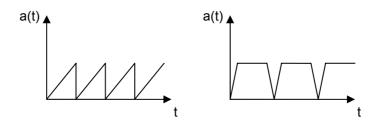
Problem bei unscharfen Mustern:



<u>Clusteranalyse:</u>

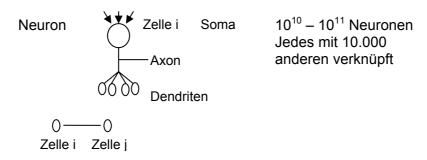
- 1. Zuordnung von Mustern in vorgegebene Klassen $k_1 \dots k_k$
- 2. Zuordnung in eine unbekannte Menge von Klassen
- 3. Klassen selbst sind unbekannt

Akustischer Bereich



Neuronale Netze

Mensch als biologisches Vorbild



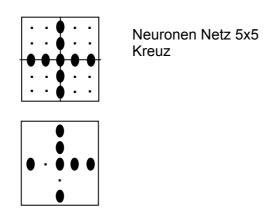
Ein Neuronales Netz ist charakterisier durch folgende 3 Größen:

- 1) Signalverarbeitung in Zelle $\text{net}_i = \sum_{j=1}^n w_j, o_j \ge c_i \rightarrow \text{Zelle aktiv} < c_i \rightarrow \text{Zelle inaktiv}$
- 2) Topologie des neuronalen Netzes



- 2) assoziatives Lernen. Änderung der Gewichtsmatrix bei neuen Beispielen
- Neuronen werden modelliert über Prozessoren. Simple Signalverarbeitung, aber massive Parallelität.

Verfahren sind robust.



Implizite Wissensverarbeitung

XPS (Experten System)

Methode um Vorgehensweise eines menschlichen Experten bei der Problemlösung in einer bestimmten Domäne (Wissensgebiet) nachzubilden.

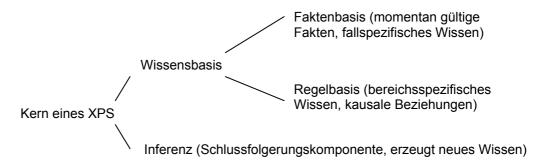
Menschlicher Experte	Maschine (Computer)
Problem verstehen	-
Problem lösen	+
Problemlösung erklären	+
Randgebiete überblicken	-
Kompetenzeinschätzung	+

Definition: Ein XPS ist ein wissensbasiertes Computerprogramm.

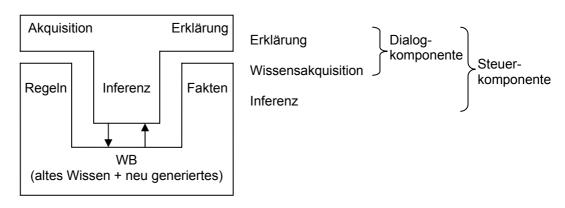
Es verarbeitet große Wissensmengen und benutzt Heuristiken (Erfahrungswerte), um aus vorhandenem

Wissen neues zu generieren.

1.3. Architektur eines Expertensystems



Knowledge Engineering:



Erklärung: jede Schlussfolgerung kann nachvollzogen werden Wissensakquisition: Wissen muss analysiert, strukturiert formalisiert

werden.

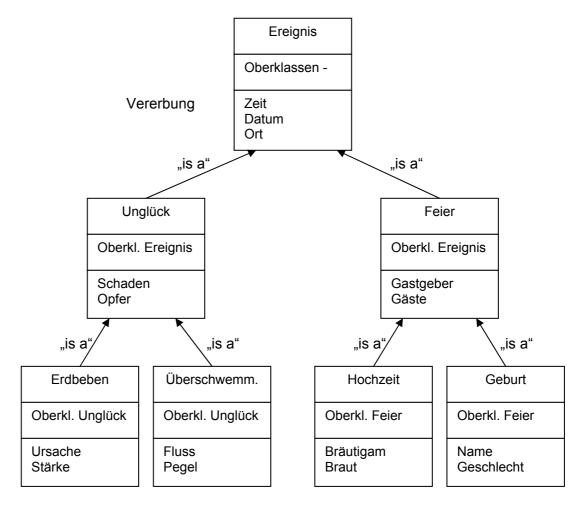
Bemerkung: Wissen selbst und Strategien, das Wissen zu

verarbeiten, sind logisch getrennt.

→ explizite symbolische Wissensverarbeitung

2. Wissensbasis und Wissensrepräsentationen

2.1. <u>Semantische Netze und Framestrukturen</u>



- In der Baumstruktur werden entlang der Relation "is a", die Attribute an die Unterklassen vererbt.
- Multiple Vererbung möglich
- Attribute können ab bestimmter Unterklasse ausgeblendet werden.

Geburt					
Zeit Datum Ort Gastgeber Gäste Name Geschlecht	14.00 Uhr 22.12.2008 FN Eltern Oma Uli m				

Instanzenframe

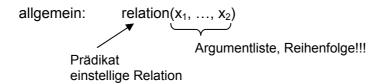
Ein Baum (s.o.) ist ein spezielles Semantisches Netz. Ein semantisches Netz besteht aus Knoten (Klassen/O

Ein semantisches Netz besteht aus Knoten (Klassen/Objekte) und Kanten (frei definierbare Relationen). Eine Vererbung findet nur entlang der Relation "is a" statt.

2.2. Prädikatenlogische Ausdrücke

Umkehrung des frameorientierten Ansatzes.

klein (Haus) := Das Haus ist klein (einstellige Relation) teurer(Daimler, VW) := Daimler ist teurer als VW (zweistellige Relation)



Man spricht auch von atomaren Formeln. Sie haben den Wahrheitswert \mathfrak{C} {wahr, falsch}.

Komplexe Formeln sind atomare Formeln, Verknüpft mit Operatoren

Operator Bezeichnung		wahr wenn	
٨	Konjunktion	A wahr und B wahr	
	(UND)		
V	Disjunktion	A wahr oder B wahr	
	(ODER)		
¬, ~	Negation	A falsch	
\rightarrow	Implikation	B wahr oder A falsch	
$\leftarrow \rightarrow$	Äquivalenz	A und B jeweils gleiche Wahrheitswerte	

Bemerkung: $(A \rightarrow B) \leftarrow \rightarrow (B \lor \neg A)$

Beispiel für komplexe Formel

 $\begin{array}{llll} \text{Diff}_\text{pos}(x,\,y) & := & x-y > 0 \\ \text{Diff}_\text{neg}(x,\,y) & := & x-y < 0 \\ \text{Diff}_0(x,\,y) & := & x = y \\ \text{Zahl}_\text{pos}(x) & := & x > 0 \\ \text{Zahl}_\text{pos}(y) & := & x < 0 \\ \end{array}$

 $\forall x \forall y [Zahl_pos(x) \& Zahl_pos(y) \rightarrow Diff_neg(x, y) \lor Diff_pos(y, x) \lor Diff_0(x, y)]$

Diese komplexe Formel ist wahr für alle Belegungen x, y. Man spricht von einer wahren Interpretation.

2.3. Regeln

2.4. Constraints

Ein Constraint definiert eine Relation über Randbedingungen. Es sind ungerichtete Zusammenhänge.

```
Beispiel x = y + z

F = P * A

Kraft = Druck * Fläche

1. if (Druck = x) AND (Fläche = y)
then Kraft = x * y

2. if (Druck = x) AND (Kraft = y)
then Fläche = y / x

3. if (Fläche = x) AND (Kraft = y)
then Druck = y / x
```

2.5. Fakten-Regel Systeme

Definition: Ein Fakten-Regel System S ist eine endliche Menge von Fakten F(S) und Regeln R(S).

rakteri F(3) unu Regelli K(

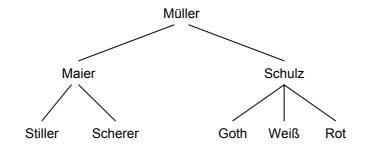
S = F(S) v R(S)

falls nun A aus S logisch hervorgeht, schreibt man S → A

cons(S) := $\{A|S \rightarrow A\}$ = Menge aller logischen Schlussfolgerungen

Beispiel 1

Beispiel 2



Angestellter(x) ist Angestellter

Vorgesetzter(x, y) x ist unmittelbarer Vorgesetzter von y gleiche(x, y) x und y sind auf gleicher Ebene

Beschreibung von gleicher Ebene

<u>Bemerkung:</u> Mit Fakten-Regel Systemen können Fakten aus den Regeln je nach Bedarf hergeleitet werden und brauchen nicht a priori in der Faktenbasis (Teil der Wissensbasis) gespeichert werden. (Reduktion der Faktenmenge durch Regelformulierung)

3. Inferenzmechanismen und Problemlösungsstrategien

3.1. Semantische Arten der Inferenz

 $A \rightarrow B$ mathematisch logisch korrekt; deduktiv

2)
$$C \rightarrow B$$

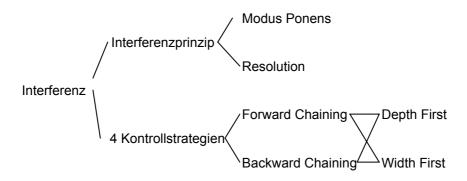
 $A \rightarrow B$
 B Induktiv; Möglichkeit

3)
$$A \rightarrow B$$

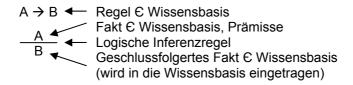
$$\frac{A}{B}$$
 probabistisches Schließen

4)
$$A \rightarrow B$$
 analoges Schließen $A' \rightarrow B'$

3.2. Logische Inferenzmechanismen



3.2.1.Logische Inferenz des Modus Ponens

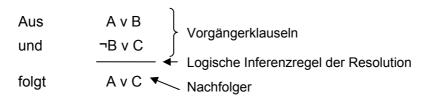


Definition Inferenzregel:

Eine Inferenzregel ist eine Vorschrift, wie aus zwei Formeln eine neue Formel generiert werden kann.

3.2.2. Logische Inferenz der Resolution

Ausgangsform: ODER Formen; Klauselform



Bemerkung: 1) Klauseln entsprechen Regeln in der Wissensbasis

2) eventuell Reduzierung der Regelmenge

Beweis der Resolution:

Α	В	С	AvB	¬BvC	AvC	AvB & ¬BvC	AvB & ¬BvC → AvC
0	0	0	0	1	0	0	1
0	1	0	1	0	0	0	1
0	0	1	0	1	1	0	1
0	1	1	1	1	1	1	1
1	0	0	1	1	1	1	1
1	1	0	1	0	1	0	1
1	0	1	1	1	1	1	1
1	1	1	1	1	1	1	1

Varianten der Resolution:

- 1) A v B

 ¬B v C

 A v C
- 2) $A_1 \vee A_2 \dots \vee A_n$ $B_1 \vee B_2 \dots \vee B_m \vee \neg A_1$ $B_1 \vee \dots \otimes B_m \vee A_2 \vee \dots \wedge A_n$
- 3) A v B

 -A v B

 B
- 4) A v B

 ¬B v B

 A v B
- 5) A v B

 ¬A v ¬B

 wahr
- 6) A ¬A ↓

Beispiel für den Beweis einer Hypothese:

Regel1: Aktie tief → kaufen Regel2: kaufen → Depot

Fakt: Aktie tief

Frage: Depot?

Strategie: Formuliere ein Gesamtsystem aus der Wissensbasis

und negierter Hypothese

Zeige: Gesamtsystem ist inkonsistent → negative

Hypothese muss falsch sein

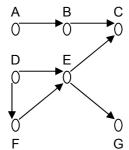
1. Schritt: Klauselform

kaufen v ¬Aktie tief (1) Depot v ¬kaufen (2) Aktie tief (3) ¬Depot (4)

- $(1) \& (2) = \neg Aktie tief (5)$
- (3) & (5) = Depot (6)
- (4) & (6) = $\sqrt{}$ = Beweis der Hypothese

3.3. Kontrollstrategien

Beispiel:



Reihenfolge nicht beliebig

Forward Chaining: Initiierung durch Eingangsdaten (data driven)

Backward Chaining: Ist Zielaussage gültig? (goal driven)

3.3.1. Algorithmische Darstellung der Vorwärtsverkettung

Engl.: Forward Chaining

Es seien $\{R_1, ..., R_n\}$ Regeln und $\{F\}$ Fakten.

while Fakten erfüllen nicht die Terminierung do

begin Konfliktmenge := Menge aller anwendbaren Regeln (Prämisse durch Fakten erfüllt)

Auswahl einer Regel aus Konfliktset

Fakten: Aktionsteil von R auf Prämissen

end

3.3.2. Algorithmische Darstellung der Rückwärtsverkettung

Engl.: Backward Chaining

Seien $\{R_1, ..., R_n\}$ Regeln aus einer Wissensbasis und Ziel Z

- 1. bestimmte Teilmenge { R_i } \subseteq { $R_1, ..., R_n$ } der Regeln, deren Aktionsteil das Ziel Z wahr machen
- 2. Führe für jedes R_i folgende Schritte aus

- 3. Prüfe alle Vorbedingungen B_i von R_i nach folgenden Kriterien
 - a) Ist B_i bereits Fakt in der Faktenbasis
 - b) Wird B_i durch Frage an Benutzer erfüllt
 - c) Ist B_i der Aktionsteil einer anderen Regel, wähle B_i als neues Ziel

3.3.3. Tiefensuche

- 1. Verfolgung eines Lösungspfades bis Sackgasse
- 2. Rückkehr zur letzten Abgabelung
- 3. Einschlagen des nächsten Weges (siehe 1.)

3.3.4.Breitensuche

- 1. Verfolgung eines Lösungspfades um einen Schritt (1-Schritt-Verfahren)
- 2. Rückkehr zur letzten Abgabelung

4. Formale Logik bei Wissensrepräsentation und Inferenz

4.1. Kalküle

Definition: Kalküle sind Wissensrepräsentationsformalismus und

Ableitungsregeln K = (F, A, R)

F = Menge aller bildbaren Formeln mit

A = Menge der Axiome

R = Menge der Regeln R: M $\rightarrow \alpha$

 \Box F \Box F

Beispiel1: $M = \{ \alpha, \alpha \rightarrow \beta \}$

 $mit \alpha \sqsubseteq F, \alpha \rightarrow \beta \sqsubseteq F$ $r_1: M \rightarrow \beta$ ist Modus Ponens

Beispiel2:

$$\begin{split} M &= \{ \, \alpha \, v \, \beta, \, \neg \beta \, v \, \gamma \, \} \\ \text{mit } \alpha \, v \, \beta \, \sqsubseteq \, F, \, \neg \beta \, v \, \gamma \, \sqsubseteq \, F \\ r_2 &: M \, \rightarrow \, \alpha \, v \, \gamma \, \sqsubseteq \, F \, (\text{Resolution}) \end{split}$$

 $M = \{ \alpha, \alpha \rightarrow \beta, \beta \rightarrow \gamma, \gamma \rightarrow \delta \}$ Beispiel3:

mit ... \sqsubset F $r_3: M \rightarrow \overline{\delta}$

Aussagenlogik - atomare Aussagen

- komplexe Aussagen mit Operatoren &, v, ¬, →, ←→

Prädikatenlogik
1. Ordnung

V, ⊒Variable Menge von Individuen

Prädikatenlogik <u>¥, ∃</u>für Mengen und 2. Ordnung Eigenschaften von Mengen

4.2. Syntax und Semantik der Aussagenlogik

Sei Σ = { $A_1, ..., A_n$ } eine endliche Menge von einfachen atomaren Aussagen.

Seien α , β Formeln über Σ durch Operatoren verknüpft.

z.B.: &, v, \neg , \rightarrow , $\leftarrow \rightarrow$

Beispiel: $\alpha \rightarrow \alpha$ $\alpha \rightarrow A$

 $\alpha \to \beta \longleftrightarrow \beta \ v \ \neg \alpha$

Definition: $atoms(\alpha) = Menge aller in \alpha vorkommenden Atome.$

Beispiel: atoms(A & B \rightarrow C) = { A, B, C }

 $atoms(\neg \alpha) = atoms(\alpha)$

 $atoms(\alpha \lor \beta) = atoms(\alpha & \beta) = atoms(\alpha \rightarrow \beta)$

= atoms($\alpha \leftarrow \rightarrow \beta$) = atoms(α) u atoms(β)

Es gelten Prioritätsregeln für die Operatoren:

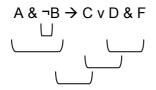
1. ¬

2. &

3. v

 $4. \rightarrow . \leftarrow \rightarrow$

Beispiel1:



Beispiel2: $\neg A \rightarrow B \neq \neg (A \rightarrow B)$

Es gilt weiterhin: Für die Operatoren &, v, $\leftarrow \rightarrow$ gilt die Assoziationsregel:

$$(\alpha * \beta) * \gamma = \alpha * (\beta * \gamma)$$

Es gilt nicht:

$$(\alpha \rightarrow \beta) \rightarrow \gamma = \alpha \rightarrow (\beta \rightarrow \gamma)$$

Definition: $|\alpha| := Formellänge (Anzahl der Atome)$

Beispiel: |A| = 1 $|\alpha \& \beta \& \gamma| = |\alpha| + |\beta| + |\gamma|$

Es gelten folgende Äquivalenzen und Formeltransformationen:

$$\begin{array}{lll} \alpha \rightarrow \beta & \longleftrightarrow & \beta \vee \neg \alpha \\ \alpha \longleftrightarrow \beta & \longleftrightarrow & (\alpha \rightarrow \beta) \& (\beta \rightarrow \alpha) & \longleftrightarrow & (\alpha \& \beta) \vee (\neg \alpha \& \neg \beta) \\ \alpha = \beta & \longleftrightarrow & \neg \alpha \rightarrow \neg \beta & \end{array}$$

$$\alpha = \beta \Rightarrow \begin{cases} \gamma \& \alpha = \gamma \& \beta \\ \gamma \lor \alpha = \gamma \lor \beta \\ \gamma \Rightarrow \alpha = \gamma \Rightarrow \beta \\ \alpha \Rightarrow \gamma = \beta \Rightarrow \gamma \\ \alpha \leftarrow \Rightarrow \gamma = \beta \leftarrow \Rightarrow \gamma \end{cases}$$
 Für beliebige Formel

Weiterhin gilt:

Kommutativität $\alpha \vee \beta = \beta \vee \alpha$

 $\alpha \& \beta = \beta \& \alpha$

Assoziativität $(\alpha \lor \beta) \lor \gamma = \alpha \lor (\beta \lor \gamma)$

 $(\alpha \& \beta) \& \gamma = \alpha \& (\beta \& \gamma)$

Distributivgesetz $(\alpha \& \beta) \lor \gamma = (\alpha \lor \gamma) \& (\beta \lor \gamma)$

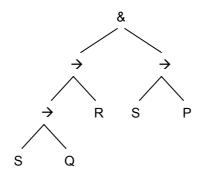
 $(\alpha \vee \beta) \& \gamma = (\alpha \& \gamma) \vee (\beta \& \gamma)$

De Morgan Gesetz $\neg(\alpha \& \beta) = \neg\alpha \lor \neg\beta$

 $\neg(\alpha \lor \beta) = \neg\alpha \& \neg\beta$

Repräsentation der Formel in Baumstrukturen

A:
$$((P \rightarrow Q) \rightarrow R) \& (S \rightarrow P)$$



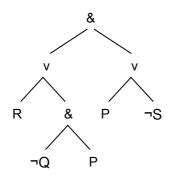
Blätter entsprechen atomaren Formeln. Knoten sind Operatoren.

Bemerkung: Im Baum können die atomaren Formeln durch komplexe

ersetzt werden (ganzer Teilbaum).

Baumstruktur nur mit &, v, ¬ heißt kanonisch.

$$\begin{array}{l} [\mathsf{R} \ \mathsf{v} \ \neg (\mathsf{Q} \ \mathsf{v} \ \neg \mathsf{P})] \ \& \ (\mathsf{P} \ \mathsf{v} \ \neg \mathsf{S}) \\ (\mathsf{R} \ \mathsf{v} \ \neg \mathsf{Q} \ \& \ \mathsf{P}) \ \& \ (\ \mathsf{P} \ \mathsf{v} \ \neg \mathsf{S}) \end{array}$$



4.3. Übergang zur Prädikatenlogik

4.3.1. Formalisierung eines Sachverhaltes mit Prädikaten

Beispiel1:

Umgangssprache: 1. Jedes Auto hat mindestens ein Reserverad

2. Opel ist Auto und hat nur Notrad

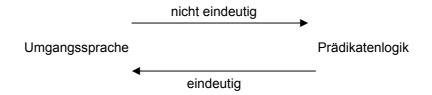
Formalisierung: Auto(x): x ist Auto

Reserverad (y, x): y ist Reserverad in x

Notrad(y): y ist Notrad

Mit Prädikaten: 1. \forall x Auto(x) \rightarrow \exists y Reserverad(y, x)

2. Auto(Opel) & ¥ y Reserverad(y, Opel) → Notrad(y)



Beispiel2:

$$\forall$$
 x [G(x, f, t) \rightarrow I(t, x)]

a)

:= Hauskatze := Futter t f I(a, b) := a liebt b G(a, b, c) := a gibt das b an c

→ wahr;

b)

t := 10 f := 5 l(a, b) := a > b := a + b > c G(a, b, c)

 \rightarrow falsch z.B. für x = 11;

→ Quintessenz: Der Wahrheitswert einer kompletten Formel hängt ab von den speziellen Prädikaten und den Parametern.

4.3.2. Einsatz von Inferenzregeln in der Prädikatenlogik

Inferenzregel	Ausgangsformel	Neu generierte Formel
Modus Ponens	$\alpha(x) \rightarrow \beta(x)$	β(x)
	α(x)	
Modus Tollens	$\alpha(x) \rightarrow \beta(x)$	¬α(x)
	¬β(x)	
Resolution	$\alpha(x) \vee \beta(x)$	$\alpha(x) \vee \gamma(x)$
	$\neg \beta(x) \lor \gamma(x)$	
Reductio ad Absurdum	$\alpha(x) \rightarrow \beta(x)$	¬α(x)
	$\alpha(x) \rightarrow \neg \beta(x)$	
Spezialisierung	\forall x α (x)	$\alpha(x_0)$

Einsatz der Resolution in der Prädikatenlogik zum Beweis einer Aussage:

Beispiel: Sei X = { x | x ist Lebewesen }

I(x) := x ist intelligentD(x) := x ist ein Delfin G(x) := x ist gebildet L(x) := x kann lesen Aussagen: Wer lesen kann, ist gebildet.

Delfine sind nicht gebildet Es gibt intelligente Delfine

Behauptung: Es gibt intelligente Lebewesen, die nicht lesen können.

1. Schritt: Formalisierung der Umgangsprache inkl. neg. Behauptung

Aussagen: $\forall x L(x) \rightarrow G(x)$

 $\forall x D(x) \rightarrow \neg G(x)$ $\exists x D(x) \& I(x)$

Behauptung: $\exists x \mid (x) \& \neg L(x)$

¬Behauptung: $\forall x \neg I(x) \lor L(x)$

2. Schritt: Formulierung in Klauselform

Aussagen: $G(x) \vee \neg L(x)$

 $\neg G(x) \lor \neg D(x)$

 $D(x_0)$ $I(x_0)$

¬Behauptung: ¬I(x) v L(x)

3. Schritt: Resolution

$$G(x) \vee \neg L(x) \text{ und } \neg G(x) \vee \neg D(x) = \neg L(x) \vee \neg D(x)$$

$$\neg L(x) \lor \neg D(x) \text{ und } D(x_0) = \neg L(x_0)$$

 $\neg I(x) \lor L(x) \text{ und } I(x_0) = L(x_0)$

- \rightarrow L(x₀) und ¬L(x₀) ist eine Inkonsistenz.
- → Da die Wissensdatenbank zuvor konsistent war, kann die Inkonsistenz nur von der negierten Behauptung herführen.
- → Behauptung ist wahr!

Satz über die Entscheidbarkeit in der Aussagenlogik:

Es gibt algorithmische Verfahren, die alle Ergebnisse in endlicher Zeit berechnen.

Satz über die Entscheidbarkeit in der Prädikatenlogik:

Es gibt algorithmische Verfahren, die jede richtige Hypothese in endlicher Zeit validieren (beweisen, bestätigen). Das technische Verfahren ist die Resolution.

4.4. Temporales Schließen

Schließen (Schlussfolgerungen ziehen) mit Zeitangaben.

Basisrepräsentationen:

- punktbezogen (Anfangszeit, Endzeit)

Vorlesung 1 Vorlesung 2 14.00 15.00 16.00

- intervallbezogen (Anfangszeit, Intervalllänge)

Vorlesung 1 Vorlesung 2

14.00 h

Es gibt konkrete Zeitangaben in min, std, Tage, ... absolute Zeiten. Es gibt relative Zeitangaben, die Bezug auf Referenzereignisse nehmen.

Mc Allen: Festlegung von "wenigen" Relationen, um Ereignisse zu

anderen Ereignissen (Referenzereignisse) in Beziehung zu

setzen; Seien x, y zeitliche Ereignisse

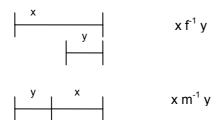
Relation	Grafische Repräsentation	Bedingung
x <u>b</u> efore, < y	x	$x^- < x^+ < y^- < y^+$
x <u>s</u> tarts y	<u>х</u> у	$x^{-} = y^{-} < x^{+} < y^{+}$
x <u>f</u> inishes y	y x	$y^{-} < x^{-} < x^{+} = y^{+}$
x <u>d</u> uring y	y x	$y^{-} < x^{-} < x^{+} < y^{+}$
x <u>o</u> verlaps y	x y	$x^- < y^- < x^+ < y^+$
x <u>m</u> eets y	x y	$x^- < x^+ = y^- < y^+$
x <u>e</u> qual = y	у	$x^{-} = y^{-} < x^{+} = y^{+}$

Umkehrrelation:

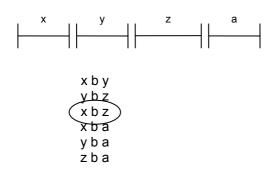
Sei r eine Relation zwischen zwei Ergebnissen a, b dann gilt für die sogenannte Umkehrrelation r⁻¹ folgendes:

$$arb \leftarrow \rightarrow br^{-1}a$$

Beispiel:



Situation:



Definition: Transitivität

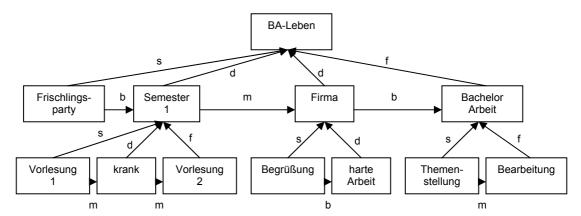
Seien a, b, c Zeitereignisse, sei r eine Relation, r heißt transitiv, wenn gilt a r b & b r c → a r c

Folgende Zeitrelationen sind transitiv (siehe Tabelle für volle Bezeichnung):

Folgende Zeitrelationen sind nicht transitiv:

<u>Bemerkung:</u> XPS benötigt nicht alle explizit möglichen Relationen, sondern es genügen oftmals wenige unter Berücksichtigung der Transitivität.

Beispiel:



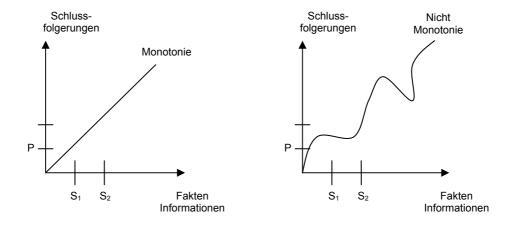
Abschätzung:

Angabe: 14 Referenzen

Mögliche Relationsmenge: 156

4.5. Monotones, nicht monotones Schließen

Berücksichtigung des zeitabhängigen Wissensstandes, insbesondere der zeitabhängigen Schlussfolgerungen.



Systeme, welche falsche Informationen bis zu einem gewissen Punkt wieder aus der Wissensdatenbank entfernen können, nennt man Belief Revision oder Truth Maintaince.

<u>Definition:</u> Monotone Wissenserschließung

$$S_1 S_2 \& P_1 < P_2$$

 $\forall S_1 S_2 P: (S_1 \rightarrow P) \rightarrow (S_1 \sqcup S_2 \rightarrow P)$

d.h.: Es kann bei einer größeren Ausgangsmenge auf jeden Fall auf P geschlossen werden.

<u>Definition</u>: Nicht monotone Wissenserschließung

$$\exists S_1 S_2 P: (S_1 \rightarrow P) \not\rightarrow (S_1 \sqcup S_2 \rightarrow P)$$

4.6. Constraints, Constraintnetze, Constraintpropagierung

<u>Definition1:</u> Sei V = $\{v_1, ..., v_n\}$ Variablen mit zugehörigem Wertebereich

 $D(v_1)$, ..., $D(v_n)$; Sei R eine Relation zwischen den Variablen R $\in D(v_1) \times D(v_2) \times ... \times D(v_n)$, dann ist ein k-stelliger Constraint

C über V' = $\{v_1', ..., v_k'\}$ \subseteq V eine Teilmenge

 $C \sqsubseteq D(v_1') \times ... \times D(v_k').$

<u>Definition2:</u> Sei C eine endliche Menge von Constraints

 $C_1 = (V', D')$ $C_2 = (V'', D'')$ $C_3 = (V''', D''')$

dann heißt (V, C) ein Constraintnetz.

Definition3: Eine Lösung eines Constraint Satisfaction Problems (CSP) ist

eine Belegung $\{v_1, ..., v_n\}$, so dass alle $v_i \in D^i$ und alle C_i erfüllt

sind.

Beispiel1:

Auswahl eines Autos nach Kosten.

Sei $V = \{v_1, v_2, v_3\}$ {Leasingkosten, Tankkosten, Unterhalt}

 $D(v_1) = [0, 1000]$ $D(v_2) = [100, 400]$

 $D(v_3) = [0, 500]$

R [500, 800] x [100, 400] x [100, 500]

Formulierung der Constraints (Randbedingungen):

 $\begin{array}{ll} C_1 = (\ \{v_1\},\ v_1 = 600) & \text{einstelliger Constraint} \\ C_2 = (\ \{v_2,v_3\},\ v_2 + v_3 \leq 900) & \text{zweistelliger Constraint} \\ C_3 = (\{v_1,v_2,v_3\},\ v_1 + v_2 + v_3 \leq 900) & \text{dreistelliger Constraint} \end{array}$

Constraintpropagierung ist die Einschränkung des Wertebereichs D der Variablen.

 $v_1 = 600 \rightarrow v_3 \in [100, 200] \rightarrow v_2 \in [100, 200]$

d.h. durch Constraintpropagierung erhält man als mögliche Lösung den Bereich (600, [100, 200], [100, 200]).

Beispiel2:

Färbeproblem bei Landkarten

Problem: mit 3 Farben sollen Länder eingefärbt werden, so dass keine angrenzenden Flächen die gleiche Farbe haben.

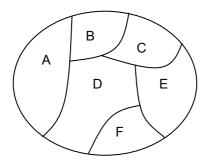
Länder seien A, B, C, D, E, F

Farben seien {rot, grün, blau} für jedes Land.

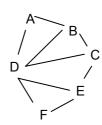
vgl. oben:

$$v_1 = A, v_2 = B, ...$$

 $D(v_1) = \{r, g, b\}, D(v_2) = \{r, g, b\}$

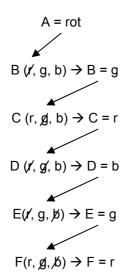


Kantendarstellung



Modellierung über Knoten und Kanten

- 1. Anfangsfarbe für A sei rot (willkürlich gewählt)
- 2. Für B (r, g, b) fällt rot aus \rightarrow B (g, b), wähle als Farbe willkürlich g
- 3. Für C(r, g, b) stehen auf Grund der Nachbarschaft nur r und b zur Verfügung C (r, b), Wahl fällt auf rot



$$(A, B, C, D, E, F)$$

= (r, g, r, b, g, r)

als eine mögliche Lösung. d.h. diese Lösung erfüllt den Constraint

Anwendungsbeispiele:

- Stundenplanerstellung
- Färbeproblem
- Transportprobleme (Logistikbereich)

Fragestellungen:

- Existieren eine/mehrere Längen?
- Wie sieht eine Lösung aus?
- Falls es keine Lösung gibt, gibt es eine geringe Abweichung, sodass eine Lösung entsteht?

Definition4: Sei Ci ein Constraint über $V_i \subseteq V = \{v_1, ..., v_n\}$ Falls eine Belegung $\beta(v_1), ..., \beta(v_n)$ eine Constraint Ci über $\{v_1, ..., v_n\}$ erfüllt, heißt β lokale Lösung Erfüllt β alle C_i , dann heißt β globale Lösung.

Beispiel3:

Finde zwei Zahlen x, y mit x + y = 7 und x > y > 2

$$V \{x, y\}$$
 $D(x) = D(y) = V$

$$C_1 = \{y \mid y > 2\}$$

$$C_2 = \{(x, y) \mid x > y\}$$

$$C_3 = \{(x, y) \mid x + y = 7\}$$

Constraintnetz C = $\{C_1, C_2, C_3\}$

- z.B. x = 2, y = 1 ist lokale Lösung des Constraints C_2 aber keine globale Lösung, da C_3 nicht erfüllt ist.
- z.B. x = 4, y = 3 ist globale Lösung, da alle C_i erfüllt.

Beispiel4:

Sei V =
$$\{x, y, z\}$$
 mit $D(x) = D(y) = D(z) = [0,1]$

Lokale Lösung bezüglich C_2 ist β = (0,5; 0,7; 0,5). Lokale Lösung bezüglich C_3 ist β = (0,5; 0,7; 0,5).

Gibt es eine globale Lösung?

Nein, weil
$$C_1$$
 C_2
 C_3
 $Z > x > y > 0.5 \rightarrow x + z > 1$
Widerspruch zu C_3

Keine globale Lösung.

Generelle Bemerkung: sog. Backtracking:

Existiert zu einem Zeitpunkt keine weitere Belegung der restlichen Variablen, muss ein Schritt zurück gegangen werden, um eine neue Belegung zu testen.

Falls alle Belegungen ohne Erfolg sind, gibt es keine globale Lösung.

5. Repräsentation unscharfen Wissens

Ausgangspunkt: Binärlogik: Wahrheitsmenge = {wahr, falsch}

Erweiterung: Wahrheitsmenge

= {wahr, falsch, vielleicht,

mit_hoher_Wahrscheinlichkeit}

Erweiterung: Wahrheitsmenge = [0, 1]

mit 0 absolut falsch, 1 absolut wahr

Bemerkung: [0, 1] ist keine Einschränkung, da unendlich

viele Zahlen in [0, 1]

5.1. Statistischer Ansatz nach Bayes

Aussagen sind mit Wahrscheinlichkeiten behaftet.

Wahrscheinlichkeitswert € [0, 1]

Bayes benutzt die Wahrscheinlichkeit, um Ereignisse zu berechnen

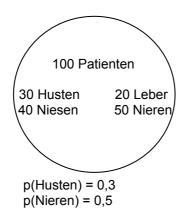
Ausgangspunkt für ein Diagnosesystem:

Symptome → Diagnose Hypothese

 $\begin{array}{ccc} S & \rightarrow H \\ \rightarrow D \end{array}$

Es gelten folgende Vorraussetzungen:

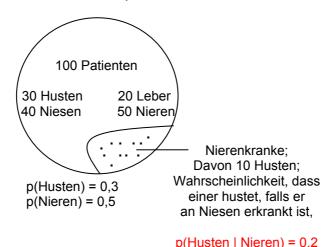
1) Sei p(S) bzw. p(D) die Wahrscheinlichkeit für Auftreten eines Symptoms S bzw. einer Diagnose D. (Man nennt diese auch a priori Wahrscheinlichkeiten.)



2) Die Symptome S_i und die Diagnosen D_i seien <u>jeweils</u> unabhängig; d.h.:

$$p(S_1 \& S_2) = p(S_1) * p(S_2);$$
 $p(D_1 \& D_2) = p(D_1) * p(D_2)$
 $p(Husten \& Niesen) = 0.3 * 0.5 = 0.15$

3) Seien $p(S_i \mid D_j)$ und $p(D_i \mid S_j)$ die bedingten Wahrscheinlichkeiten für das Auftreten des Symptoms S_i unter der Bedingung D_j bzw. für D_i unter Bedingung S_i .



4) Die bedingten Wahrscheinlichkeiten für Si unter einer Diagnose D seien unabhängig

bedingte Wahrscheinlichkeit

$$p(S_1 \& S_2 | D) = p(S_1 | D) * p(D_2 | S)$$

analog ist die bedingte Wahrscheinlichkeit für D_i unter der Vorraussetzung eines Symptoms S auch unabhängig.

Dann gilt:

$$\begin{split} p(D_1 \& D_2 \& \dots \& D_m \mid S_1 \& S_2 \& \dots \& S_n) \\ &= & p(S_1 \mid D_1) * p(S_2 \mid D_1) * \dots * p(S_n \mid D_1) * \\ & p(S_1 \mid D_2) * \dots \\ & \dots \\ & p(S_1) \mid D_m) * \dots * p(S_n \mid D_m) \\ & * & \frac{p(D_1)^n * \dots * p(D_m)^n}{p(S_1)^m * \dots * p(S_n)^m} \end{split}$$

Bemerkung:

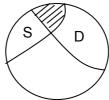
- Terme rechts von "=" sind wohl definiert, d.h. Symptomverteilung für jede Krankheit ist bekannt a priori auch bekannt, Nenner von Bruch ≠ 0
- 2) Ausdruck links vom "=" ist die interessierende Größe

3) Die Gleichung ist korrekt

Beweis:

1. (einfacher) Fall:

$$p(D \mid S) = p(S \mid D) * \frac{p(D)}{p(S)}$$
 | * p(S)
$$p(D \mid S) * p(S) = p(S \mid D) * p(D)$$
 trivial, da die
Reihenfolge der
Selektierung beliebig



2. Beweis der Formel durch <u>vollständige Induktion</u> über n (über m ganz analog)

Die Formel ist bereits gültig für n = 1 Es genügt zu zeigen: wenn Formel für n gültig, dann auch für n + 1.

$$\begin{split} p(D \mid S_1 \& \dots \& S_n \& S_{n+1}) &= p(D \mid S_1 \& \dots \& S_n) * p(D \mid S_{n+1}) = \\ p(S_1 \mid D) * \dots p(S_n \mid D) * & \frac{p(D)^n}{p(S_1) * \dots * p(S_n)} * p(S_{n+1} \mid D) * & \frac{p(D)}{p(S_{n+1})} \end{split}$$

Sind die a priori Wahrscheinlichkeiten $p(S_i)$ für die einzelnen Symptome S_i gegeben und unabhängig, ebenso bei D_j und hat man auch die bedingten Wahrscheinlichkeiten $p(S_i \mid D_j)$ und ihre Unabhängigkeiten, dann lässt sich die sogenannte posteriori Wahrscheinlichkeit $p(D_i \mid S_i)$ gemäß obiger Formel berechnen

5.2. Gewissheitsfaktor, Glaubwürdigkeitsmaße, Unglaubwürdigkeit

Ausgangspunkt:

Ich hab Vertrauen in Hypothese H bei Beobachtung von S.

MB (H, S) ist Maßzahl und gibt Stärke des positiven Vertrauens an. MB = Measure of beliefe

MD (H, S) ist Maßzahl und gibt Stärke des Misstrauens an. MD = Measure of disbelief

Normierung: Es soll gelten: $0 \le MB(H, S), MD(H, S) \le 1$ Es gilt für <u>ein</u> H und <u>ein</u> S folgendes: $MB(H, S) > 0 \rightarrow MD(H, S) = 0$ $MD(H, S) > 0 \rightarrow MB(H, S) = 0$

d.h.: Man kann nicht gleichzeitig einer Hypothese H trauen und nicht trauen.

Bei mehreren Symptomen (im Laufe der Zeit) ist

MB eine monoton wachsende Funktion € [0, 1]

MD eine monoton wachsende Funktion € [0, 1]

CF ist nicht monoton wachsend

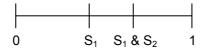
CF € [-1, 1] mit

CF = -1: Aussage ist absolut unglaubwürdig CF = 1: Aussage ist absolut glaubwürdig CF = 0: Vertrauen so groß wie Misstrauen

5.2.1. Berechnung von CF bei mehreren Symptomen Si

Seien zwei Symptomen S_1 , S_2 und eine Hypothese H gegeben mit MB(H, S_1), MB(H, S_2), dann gilt:

1) $MB(H, S_1 \& S_2) = MB(H, S_1) + [1 - MB(H, S_1)] * MB(H, S_2)$



Bemerkung:

MB(H, S₂) geht nur mit Restintervall als

Belichtung ein

→ MB bleibt stets in [0, 1]

2)
$$MD(H, S_1 \& S_2) = MD(H, S_1) + [1 - MD(H, S_1)] * MD(H, S_2)$$

$$\rightarrow$$
 CF = MB - MD

 $S_1 \rightarrow H$ (ergibt MB oder MD)

 $S_2 \rightarrow H$ (ergibt MB oder MD)

 $S_3 \rightarrow H$ (ergibt MB oder MD)

... ...

 $S_n \rightarrow H$ (ergibt MB oder MD)

Vertrauenszuwachs MB oder Vertrauensschwund MD

5.2.2.Berechnung von CF bei komplexen Hypothesen H₁ & H₂, H₁ v H₂

Seien zwei Hypothesen H1, H2 und eine Symptommenge S gegeben

mit MB
$$(H_1, S)$$
, MB (H_2, S)
bzw. MD (H_1, S) , MD (H_2, S)

dann gilt für die UND-Verknüpfung der Hypothesen:

$$MB(H_1 \& H_2, S) = min[MB(H_1, S) MB(H_2, S)]$$

 $MD(H_1 \& H_2, S) = max[MD(H_1, S) MD(H_2, S)]$

Weiterhin gilt für die ODER-Verknüpfung der Hypothesen:

$$MB(H_1 \ v \ H_2, \ S) = max[MB(H_1, \ S) MB(H_2, \ S)]$$

 $MD(H_1 \ v \ H_2, \ S) = min[MD(H_1, \ S) MD(H_2, \ S)]$

$$CF(H, S) = MB(H, S) - MD(H, S)$$

 $CF(H_1, H_2, ..., H_n, S) = MB(H_1, H_2, ..., H_n, S) - MD(H_1, H_2, ..., H_n, S)$

CF ist groß bei MB groß und MD klein, d.h. bei großem positiven Vertrauen in alle Hypothesen und kleinem Misstrauen in alle Hypothesen.

5.2.3. Beispiel zur Berechnung von CF bei mehreren Symptomen Si

$$(S_1)$$
 (H)

$$(S_2)$$
 (H)

Appetit
$$\rightarrow$$
 Erkältung MD(Erkältung, Appetit) = 0,7 (S₃) (H)

Fitness
$$\rightarrow$$
 Erkältung MD(Erkältung, Fitness) = 0,5 (S₄) (H)

CF(Erkältung, Husten & Niesen & Appetit & Fitness)

$$= [0.3 + 0.7 * 0.4] - [0.7 + 0.3 * 0.5] =$$

$$= 0.58 - 0.85 =$$

$$= -0.27$$

5.3. Numerische Schärfe und Unschärfe

Sei $X = \{x\}$ Menge von Objekten Sei A ☐ X

betrachte
$$\mu_A(x) = \begin{cases} 1 \text{ falls } x \in A \\ 0 \text{ sonst} \end{cases}$$

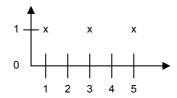
Ist eine scharf definierte Funktion

$$\mu_A: X \rightarrow \{0, 1\}$$

Beispiel1: Sei X = N

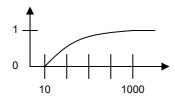
 $A \sqsubseteq X \text{ mit } A = \{x \mid x \text{ ist gerade}\}$ (scharf)

$$\mu_A(x) = \begin{cases} 1 \text{ falls x gerade} \\ 0 \text{ falls x ungerade} \end{cases}$$



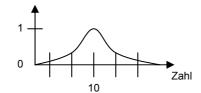
 $X = R^+$ $A \subseteq R^+$ mit $A = \{x \mid x \text{ sehr viel größer als } 10 (x >> 10)\}$ Beispiel2: (unscharf)

$$\mu_A(0) = \dots \mu_A(10) = 0, \ \mu_A(11) = 0,1, \ \mu_A(1000) = 1$$



unscharfe Zahlen Beispiel3: "ungefähr 10"

Modellierung dieser unscharfen Zahl



- 1) symmetrisch
- 2) $\mu_A(0) = 1$ nur für diese Zahl x_0

Х	1	2	3	4	10	11
$\mu_A(x)$	0,1	0,2	0,3	0,4	1	0,9

Beispiel4: unscharfe Relationen

"größer als"

Seien X, Y zwei Mengen von Elementen R = $\{(x, y) \mid \mu_R(x, y)\}$ ist unscharfe Relation

für X = {Hans, Willi, Manfred, Joachim} Y = {Hans, Willi, Manfred, Joachim}

Die Personen haben folgende Größen:

Hans		1,90
Willi	Ì	1,75
Manfred	Ì	1,65
Joachim	Ì	1, 85

Die Zugehörigkeit wird über die Funktion $\mu_R(x, y)$ modelliert.

$$\mu_R(x,\,y) = \, \left\{ \begin{array}{cc} 0 & \text{für } x \leq y \\ x\text{-}y/0,1y & \text{für } y \leq x \leq 1,1 \ y \\ 1 & \text{für } x > 1,1y \end{array} \right.$$

x > y	Hans	Willi	Manfred	Joachim
Hans	0	0,857	1	0,27
Willi	0	0	0,606	0
Manfred	0	0	0	0
Joachim	0	0,571	1	0

5.4. Semantische Arten der Unsicherheit (Unschärfe)

- Stochastische Unsicherheit

"Ziel zu treffen, hat die Wahrscheinlichkeit 0,8" Inhalt scharf definiert; numerische Wahrscheinlichkeit

- Lexikalische Unsicherheit (sprachliche)

"große Männer", "warme Temperaturen" ∃ Variablen (linguistische Variablen), mit denen die Unsicherheit modelliert wird;

- Informationale Unsicherheit

"Attraktivität", "formschön" Es gibt Informationsüberfluss

6. Fuzzy Sets

Fuzzy: weich, pflaumig;

1920: erste Fuzzy Ansätze von Lukasiewicz.

Beobachtung: Terme wie "groß", "klein", "schwer" sind nicht unter Wahrheitsbegriff wahr, falsch einzuordnen

→ Erweiterung des Systems der Logik auf reelle Zahlen [0, 1]

"Eine Zahl $\mathfrak E$ [0, 1] beschreibt die Möglichkeit (possibility) ob eine Aussage wahr oder falsch ist."

1960 - 1965 Zadeh

Weiterentwicklung der Possibilitätstheorie zu einem formalen, logischen System.

System zur Beschreibung und Verarbeitung von natürlicher Sprache.

Beispiel:

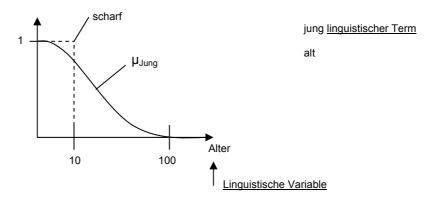
Linguistische Variable	Linguistischer Term
Temperatur	"warm", "kalt"
Höhe	"niedrig", "mittel", "hoch"
Geschwindigkeit	"langsam", "schnell"

Der Bereich der quantitativen Werte heißt Diskurs, bzw. Grundbereich. Jeder linguistische Term (z.B. "kalt") wird auf eine unscharfe Menge abgebildet; "kalt" ist die unscharfe Aussage.

6.1. Fuzzy Mengen

Die Graduierung der Zugehörigkeit zu einer unscharfen Menge (wie gültig die unscharfe Aussage ist) wird dargestellt durch eine Zugehörigkeitsfunktion (Membershipfunktion) μ .

Beispiel:



Grundbereich, Diskurs [0,100]

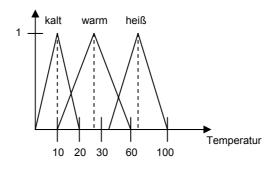
Definition:

Sei X ein Grundbereich mit Elementen x. Eine Fuzzy Menge A von X ist beschrieben durch eine charakteristische Funktion μ_A , die jedem Element x ε X einen Zugehörigkeitswert μ_A (x) ε [0,1] für A zuordnet.

$$\mu_A: X \rightarrow [0, 1]$$

 $x \rightarrow \mu_A(x)$

Beispiel: für Raumtemperatur



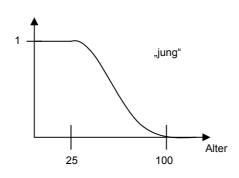
Linguistische Variable Temperatur Linguistische Terme "kalt", "warm", "heiß" Jeder linguistische Term wird modelliert über einen Fuzzy Set im gleichen Grundbereich.

Sei x 15
$$\rightarrow$$
 kalt & warm $\mu_{kalt}(15) = 0.8$ $\mu_{warm}(15) = 0.4$

Parametrische Ansätze für Fuzzy Sets:

$$\mu(x, c_1, p) = [1 + c_1 |x - x_0|^p]^{-1}$$
 $c_1 > 0, p > 1$

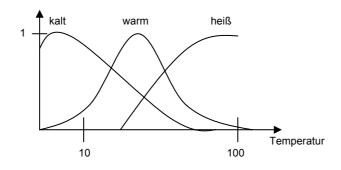
Beispiel: Alter von Menschen im Diskurs [0, 100]



$$\mu_{\text{Jung}} = \begin{cases} 1 & \text{falls } 0 \le x \le 25 \\ [1 + (\frac{x - 25}{5})^2]^{-1} & \text{falls } 25 \le x \le 100 \end{cases}$$

6.2. Schreibweise von Fuzzy Sets

Sei X = $\{x_1, ..., x_n\}$ Grundbereich und A eine hierauf definierte Fuzzy Menge $(\mu_A(x))$.



kalt = (0.9/10, 0.8/20, 0.4/30, 0.1/60) = (0.9, 0.8, 0.4, 0.1)

warm = (0.1/10, 0.2/20, 0.6/30, 0.4/60) = (0.1, 0.2, 0.6, 0.4)

heiß = (0.0/10, 0.0/20, 0.1/30, 0.8/60) = (0.0, 0.0, 0.1, 0.8)

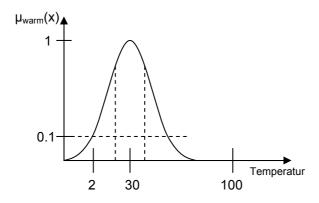
1) $A = (a_1, a_2, ..., a_n)$ mit $a_i = \mu_A(x_i)$ Vektorschreibweise

2) A = $(a_1/x_1, a_2/x_2, \dots a_n/x_n)$ mit $a_i = \mu_A(x_i)$ Vektorschreibweise mit Stützstellen

Beispiel: "groß" = (0/170, 0.25/185, 0.5/190, 0.75/195, 1/200)= (0, 0.25, 0.5, 0.75, 1)

3)
$$A = \mu_1/x_1 + \mu_2/x_2 + \dots + \mu_n/x_n = \sum_{i=1}^n \mu_A(x_i)/x_i$$
 Zadeh Schreibweise

6.3. Charakterisierung von Fuzzy Sets



Definitionen:

- 1. $T(A) \{ x \mid x \in X, \mu_A(x) > 0 \}$ Träger des Fuzzy Sets A
- 2. α-Schnitt einer Fuzzy Menge

$$A_{\alpha} = \{ x, x \in X, \mu_{A}(x) \geq \alpha \}$$

Der 1-Schnitt d.h. $A_1 = \{ x, x \in X, \mu_A(x) = 1 \}$ heißt Kern

3. Höhe H(A) eines Fuzzy Sets

$$H(A) = \sup_{x \in X} \mu_A(x)$$

Fuzzy Mengen mit H(A) = 1 heißen normalisiert (normal) Fuzzy Mengen mit H(A) < 1 heißen subnormal

4. Kardinalität C(A) einer Fuzzy Menge

$$C(A) = \sum_{x \in X} \mu_A(x)$$
 (richtige Summe)

Beispiel:

$$X = [0, 100]$$

Träger

 $T(warm) = \{ x \mid 0 \le x \le 50 \}$

 α -Schnitt:

warm_{0.9} = { $x \mid 28 \le x \le 32$ } Kern(warm) = {30} Höhe(warm) = 1

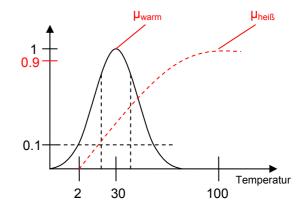
C(warm) =

T(heiß) = [0, 100]

 α -Schnitt:

hei&0.9 = [60, 100] Kern(hei&0.9 = &0.9

C(heiß) =



Beispiel:

8 Studenten $x_1, ..., x_8$ haben in einer Klausur folgende Punktzahlen (max 75):

Student	X ₁	X ₂	X ₃	X ₄	X 5	X 6	X ₇	X 8
Punkte	69	26	52	55	60	41	46	53

Fuzzy Menge ← → Fuzzy Aussage "gut bestanden"

Student	X ₁	X ₂	X 3	X ₄	X ₅	X 6	X ₇	X 8
Punkte	0.92	0.34	0.69	0.73	0.8	0.54	0.61	0.7

$$T(A) = \{x_1, ..., x_8\}$$

 α -Schnitt: $A_{\alpha > 0.9} = \{x_1\}$

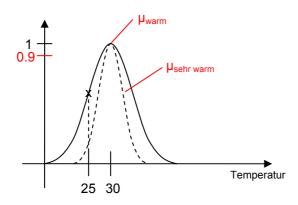
 $\begin{array}{l} A_{\alpha > 0.9} = \{x_1\} \\ A_{\alpha > 0.65} = \{x_1, \, x_3, \, x_4, \, x_5, \, x_8\} \end{array}$

 $H\ddot{o}he(A) = \sup\{\} = 0.92$

C(A) = 0.92 + ... = 5,35

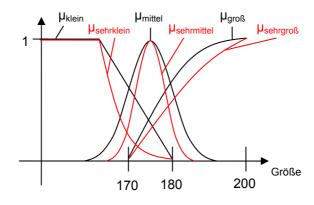
6.4. Modifier von Fuzzy Sets

Beispiel:



Beispiel: Größe von Menschen X = [150, 200]

Linguistische Variable Größe Linguistische Terme "klein", "mittel", "groß"



"sehr klein", "ziemlich klein"
"ziemlich mittel"
"ganz groß"

3 Modifikationen von Grundtermen

Definition:

Sei X der Grundbereich und A ein Fuzzy Set mit $\mu_A(x)$

1. Verstärkung (Concentration) "sehr"

$$\mu_{conc(A)}(x) = \mu_A(x)^2$$

2. Aufweichung (Dilation)

"ein bisschen", "etwas"

$$\mu_{\text{Dilation(A)}}(x) = \sqrt{(\mu_{\text{A}}(x))}$$

$$\mu_{\text{Dil}(A)}(x) = \sqrt{(\mu_A(x))}$$

3. extra Verstärkung (Power)

"sehr gut", "ganz ganz groß"

$$\mu_{Pow(A)}(x) = \mu_A(x)^n$$

n > 2

Beispiel: linguistischer Term "alt"

$$\mu_{alt}(x) = \begin{cases} [1 + (\frac{x - 50}{5})^{-2}]^{-1} & \text{für } 50 \le x \le 100 \\ 0 & \text{sonst} \end{cases}$$

$$A_{alt} = \sum_{x=51}^{100} [1 + (\frac{x-50}{5})^{-2}]^{-1} / x$$

$$A_{\text{sehralt}} = \sum_{x=51}^{100} [1 + (\frac{x-50}{5})^{-2}]^{-2} / x$$

$$A_{\text{wenigeralt}} = \sum_{x=51}^{100} [1 + (\frac{x-50}{5})^{-2}]^{-0.5} / x$$

6.5. Mengenoperationen auf Fuzzy Sets

Klassische Mengen A

X

x C A: x hat Eigenschaften von A

Durchschnitt A \square B, Vereinigung A \bigsqcup B, Komplement \neg A $x \in A, x \in B$

 $A \sqsubseteq B \longleftrightarrow \forall x \in A x \in B$

Fuzzy Mengen

X hat die Eigenschaften von A mit einem Grad μ_A

Frage: wie werden Fuzzy Sets aussagenlogisch verknüpft?

Definition:

Sei X der Grundbereich und A, B seien Fuzzy Sets mit μ_A , μ_B .

- 1. Es gilt: Teilmengenbeziehung: A \subseteq B : $\mu_A(x) \le \mu_B(x)$
- 2. Gleichheit von Fuzzy Sets

$$A = B \longleftrightarrow \mu_A(x) = \mu_B(x) \quad \forall \ x \in X$$

3. Durchschnitt von Fuzzy Sets

A, B mit μ_A , μ_B .

 $\mu_A \prod_B(x) = min[\mu_A(x), \mu_B(x)]$

Schreibweise: $\mu_A(x) \& \mu_B(x)$

4. Vereinigung von Fuzzy Sets

A, B mit $\mu_A(x)$, $\mu_B(x)$.

 $\mu_A \bigsqcup_B(x) = max[\mu_A(x), \mu_B(x)]$

Schreibweise: $\mu_A(x) \vee \mu_B(x)$

5. Komplement

A mit $\mu_A(x)$.

$$\mu_{\neg A}(x) = 1 - \mu_A(x)$$

Beispiel für Mengenoperationen:

Grundbereich X = $\{x_1, x_2, x_3, x_4, x_5\}$

Es gebe drei Fuzzy Sets

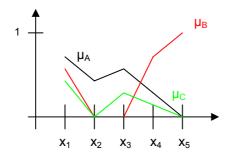
$$A = 0.7 / x_1 + 0.3 / x_2 + 0.4 / x_3 + 0.2 / x_4$$

$$B = 0.5 / x_1$$

 $+ 0.6 / x_4 + 1.0 / x_5$

$$C = 0.3 / x_1$$

 $+ 0.2 / x_3 + 0.1 / x_4$



Dann gilt:
$$C \sqsubseteq A, C \not\sqsubseteq B$$

 $\neg A = 0.3 / x_1 + 0.7 / x_2 + 0.6 / x_3 + 0.8 / x_4 + 1.0 / x_5$
 $A \sqcap B = 0.5 / x_1 + 0.2 / x_4$
 $= \sum_{i=1}^{5} \min[\mu_A(x_i), \mu_A(x_i)] / x_i$
 $A \sqcup B = 0.7 / x_1 + 0.3 / x_2 + 0.4 / x_3 + 0.6 / x_4 + 1.0 / x_5$
 $= \sum_{i=1}^{5} \max[\mu_A(x_i), \mu_A(x_i)] / x_i$

$$\mu_{\neg(A \bigsqcup B)}(x) = 1 - \mu_{A \bigsqcup B}(x)$$

$$\neg(A \bigsqcup B) = [1 - \max(\mu_A(x), \mu_A(x))]$$

$$= \min[(1 - \mu_A(x)), (1 - \mu_A(x))]$$

$$= \mu_{\neg A \bigcap \neg B}(x)$$

$$\neg(A \bigsqcup B) = \neg A \bigcap \neg B$$

Mengenoperationen auf Fuzzy Sets zusammengefasst:

Sei X die Grundmenge, A, B, C Fuzzy Mengen

Kommutativ:
$$A \sqcup B = B \sqcup A$$

 $A \cap B = B \cap A$

Assoziativität:
$$(A \bigsqcup B) \bigsqcup C = A \bigsqcup (B \bigsqcup C)$$

 $(A \bigcap B) \bigcap C = A \bigcap (B \bigcap C)$

Idempotenz:
$$A \sqcup A = A$$

 $A \cap A = A$

Distributivität:
$$A \bigsqcup (B \bigcap C) = (A \bigsqcup B) \bigcap (A \bigsqcup C)$$

De Morgan:
$$\neg (A \sqcup B) = \neg A \sqcap \neg B$$

 $\neg (A \cap B) = \neg A \sqcup \neg B$

Beispiel für Fuzzy Modellierung:

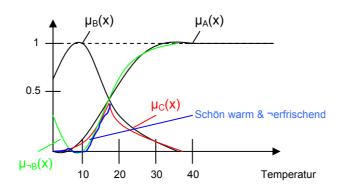
(z.B. Einstellen einer Schwimmbadwassertemperatur)

A: "schön warm" B: "erfrischend"

C: "angenehm" := "schön warm" & "erfrischend"

Drei linguistische Terme mit Bezug auf <u>eine</u> linguistische Variable (Temperatur).

Modellierung über Membershipfunktionen



Temperatur: x mit $\mu_C(x)$ = max = max min(μ_A , μ_B)

 $min(\mu_A, 1 - \mu_B)$ schön warm & ¬erfrischend

6.6. Fuzzy Inferenz

Prädikatenlogik: Regel a → b

Bezug zwischen zwei Aussagen

a, b und a \rightarrow b wird durch Wahrheitswert repräsentiert

Fuzzy Regel: $A \rightarrow B$

Bezug zwischen zwei Aussagen

A, B sind Fuzzy Mengen,

"→" d.h. Implikation ist auch unscharf

→ syntaktisch kein Unterschied

Beispiel:

Höhe = { niedrig, mittel, hoch } Gewicht = { leicht, normal, schwer }

A: Höhe ist <u>hoch</u> = $\{a_1, a_2, a_3\}$ = $\{0.6/170, 0.8/180, 0.9/190\}$ B: Gewicht ist <u>schwer</u> = $\{b_1, b_2, b_3\}$ = $\{0.5/60, 0.7/70, 0.9/80\}$

Regel: wenn Höhe = hoch dann Gewicht = schwer

 $A \rightarrow B$

Problem: Zuordnung

$$\mu_A(x_i) \rightarrow \mu_B(x_i)$$

→ Matrixorganisation

Die Fuzzy Regel A \rightarrow B wird über eine Matrixrelation repräsentiert, welche in den einzelnen Komponenten den Grad der Relation von x_i nach y_i angibt.

Hierbei ist
$$A = (\mu_A(x_1), ..., \mu_A(x_n))$$

 $B = (\mu_B(y_1), ..., \mu_B(y_m))$

$$M_{R} = \begin{pmatrix} \mu_{A}(x_{1}, y_{1}) & \mu_{A}(x_{1}, y_{2}) & \dots & \mu_{A}(x_{1}, y_{m}) \\ \mu_{A}(x_{2}, y_{1}) & \mu_{A}(x_{2}, y_{2}) & \dots & \mu_{A}(x_{2}, y_{m}) \\ \dots & & & & \\ \mu_{A}(x_{n}, y_{1}) & \mu_{A}(x_{n}, y_{2}) & \dots & \mu_{A}(x_{n}, y_{m}) \end{pmatrix}$$

Beispiel:

$$M_{R} = \begin{pmatrix} 0.1 & 0.6 & 0.8 \\ 0.6 & 0.8 & 0.6 \\ 0.8 & 0.6 & 0.5 \\ 0 & 0.5 & 0.5 \\ 0 & 0.5 & 0.5 \end{pmatrix}$$

$$a_{4} \rightarrow b_{1} \qquad a_{4} \rightarrow b_{3}$$

$$b_1 = max[min(0.2, 0.1), min(0.4, 0.6), min(0.6, 0.8), min(1, 0)]$$

= [0.1, 0.4, 0.6, 0] = 0.6

$$b_2 = [0.2, 0.4, 0.6, 0.5] = 0.6$$

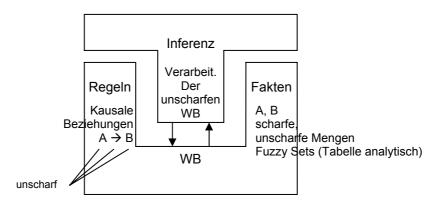
$$b_3 = [0.2, 0.4, 0.5, 0.5] = 0.5$$

$$\rightarrow$$
 B = (0.6, 0.6, 0.5)

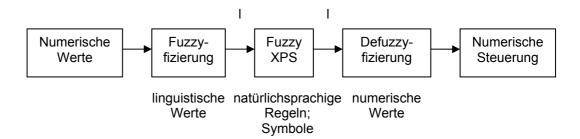
Fuzzy Inferenz als max min Operator

6.7. Fuzzy XPS

Struktur und Architektur



6.7.1. Prinzip des Fuzzy Control



6.7.2. Einteilung von Fuzzy XPS

1. Fuzzy Logic (im engeren Sinne)

$$\begin{array}{ccc} A & & A, B \text{ Fuzzy Mengen} \\ \hline A \rightarrow B & & \\ \hline B & & \\ \hline \end{array} \rightarrow \text{Fuzzy Relation}$$

2. Approximate Reasoning; Plausible Reasoning;

Aufweichung der strengen Fuzzy Logic

$$\begin{array}{c} A \rightarrow B \\ A' \\ \hline B' \end{array}$$

7. Übungsaufgaben

7.1. <u>Aufgabe zur Resolution</u>

Zeigen Sie, dass aus $A \rightarrow B$

und $B \& C \rightarrow D$

die Formel $A \& C \rightarrow D$ gilt.

Beweisen Sie mit Hilfe der Resolution für Klauseln.

Lösung1:

$$B \lor \neg A (1)$$

 $D \lor \neg (B \& C) = D \lor \neg B \lor \neg C (2)$

(1) & (2) = D
$$\vee \neg A \otimes \neg C = D \vee \neg (A \otimes C) = A \otimes C \rightarrow D$$

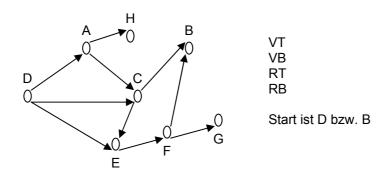
Lösung2:

$$\begin{array}{ccc}
A \rightarrow B & & & & & & & & \\
B \& C \rightarrow D & & & & & & & \\
\hline
A \& C \rightarrow B & & & & & & \\
\end{array}$$

$$\begin{array}{cccc}
& & & & & & & \\
& & & & & \\
\end{array}$$

$$\begin{array}{ccccc}
& & & & & \\
D \lor \neg A \lor \neg C \\
\end{array}$$

7.2. Aufgabe zu Kontrollstrategien



Lösung VT: $D \rightarrow A \rightarrow H \rightarrow C \rightarrow E \rightarrow F \rightarrow G \rightarrow B$

Lösung VB: $D\rightarrow A\rightarrow C\rightarrow E\rightarrow F\rightarrow H\rightarrow B\rightarrow G$

Lösung RT: $B \rightarrow F \rightarrow E \rightarrow C \rightarrow A \rightarrow D$

Lösung RB: $B \rightarrow C \rightarrow F \rightarrow E \rightarrow A \rightarrow D$

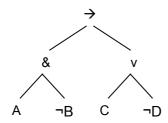
7.3. Aufgabe zur Aussagenlogik

Geben Sie folgende Formel als Baumstruktur und kanonische Baumstruktur an:

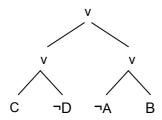
$$(A \& \neg B) \rightarrow (C \lor \neg B)$$

Lösung:

Baum (normal):



kanonisch: (C v ¬D) v ¬(A & ¬B) = (C v ¬D) v (¬A v B)



7.4. Aufgabe zu Inferenzregeln in der Prädikatenlogik

Zeigen Sie, dass der Modus Tollens eine logische Inferenzregel ist (mit Wahrheitstabelle).

Lösung:

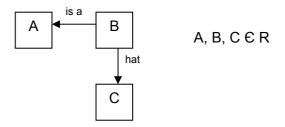
α(x)	β(x)	β(x) v ¬α(x)	ק(x)	¬α(x)	β(x) v ¬α(x) & ¬β(x)	$\beta(x) \vee \neg \alpha(x)$ $\& \neg \beta(x) \rightarrow \neg \alpha(x)$
0	0	1	1	1	1	1
0	1	1	0	1	0	1
1	0	0	1	0	0	1
1	1	1	0	0	0	1

7.5. Aufgabe zu Wissensrepräsentationen

Geben Sie die Ihnen bekannten Repräsentationsformen an, anhand eines kleinen Beispiels (formal).

Lösung:

1. Semantisches Netz



2. Regel:

$$A \& B \rightarrow C$$

3. Prädikatenlogischer Ausdruck:

schnell(Auto)

4. Fakten-Regel System:

5. Constraints:

$$y + x = 7 * z$$

7.6. Denkaufgabe

Ausgangsform: a a a _ b b b

as dürfen auf ein freies Feld um eins nach rechts vorrücken bs dürfen um ein freies Feld um eins nach links vorrücken as dürfen ein einzelnes b nach rechts auf ein freies Feld überspringen bs dürfen ein einzelnes a nach links auf ein freies Feld überspringen

tauschen Sie die Positionen aller as und bs, sodass das Ergebnis b b b $_$ a a a ist.

Bilden sie die daraus die minimale Anzahl an benötigten, logischen Regeln.

Lösung:

1) aaa bbb 2) aaab_bb bvor 3) aa babb aüberb 4) a_ababb avor aba_abb bübera 5) ababa_b bübera 6) 7) ababab_ bvor abab_ba aüberb 8) ab_baba aüberb 9) 10) _bababa aüberb b ababa bvor 11) 12) bba_aba bübera 13) bbaba_a bübera 14) bbab_aa avor 15) bb_baaa aüberb bbb_aaa bvor 16)

Regeln:

Sei x eine leere Position, 7 Positionen gesamt

```
R1): a: n \rightarrow n + 1 wenn x = n + 1 und n \le 6

R2): a: n \rightarrow n + 2 wenn b = n + 1 und x = n + 2 und \le n \le 5

R3): b: n \rightarrow n - 1 wenn x = n - 1 und n \ge 2

R4): b: n \rightarrow n - 2 wenn a = n - 1 und x = n - 2 und n \ge 3
```

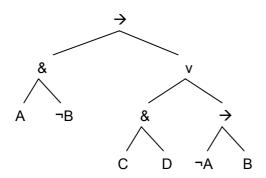
4 komplexe Regeln, die alle Spielkombinationen erzeugen können.

7.7. Sonstige Aufgaben

7.7.1.<u>Aufgabe1</u>

Geben Sie die Baumstruktur an für A & $\neg B \rightarrow C$ & D v ($\neg A \rightarrow B$)

<u>Lösung:</u>



7.7.2.Aufgabe2

Zeigen Sie: $\neg A(x) \& B(x) \rightarrow \neg A(x) \lor C(x) \& D(x)$ ist stets wahr d.h. enthält keine spezifische Information (keine Wahrheitstabelle)

Lösung:

$$\neg A(x) \& B(x) \rightarrow \neg A(x) \lor C(x) \& D(x)$$

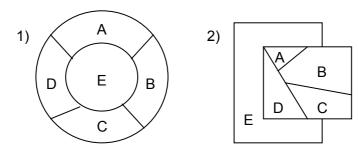
$$\neg A(x) \lor C(x) \& D(x) \lor A(x) \lor \neg B(x)$$

1 v C(x) & D(x) v $\neg B(x)$ = immer wahr da ODER-Verknüpft

7.7.3.<u>Aufgabe3</u>

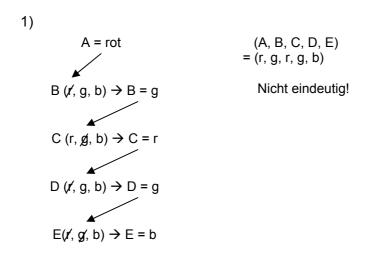
Färbeproblem bei 2 Weltkarten

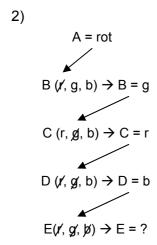
Länder A, B, C, D, E sollen mit r, g, b so eingefärbt werden, dass Nachbarn ungleiche Farben haben



Gibt es eine Constraintlösung?! Wenn ja, welche?

Lösung:





keine Lösung möglich

E grenzt an alle Länder, daher müssten alle anderen Länder mit zwei Farben abgedeckt werden. Das ist aber nicht möglich, da D an drei Länder grenzt und die dritte Farbe benötigt.

7.7.4.<u>Aufgabe4</u>

Zeigen Sie anhand der Definition:

Für Fuzzy Aussagen gilt das Assoziativgesetz wie in der Prädikatenlogik

<u>Lösung:</u>

$$(A \lor B) \lor C = A \lor (B \lor C)$$

$$\mu_{(A \vee B) \vee C} = \max [\mu_{A \vee B}, \mu_{C}] = \max[\max(\mu_{A}, \mu_{B}), \mu_{C}] = \max(\mu_{A}, \mu_{B}, \mu_{C})$$

x(up uo)] = max(u∧ up uo)

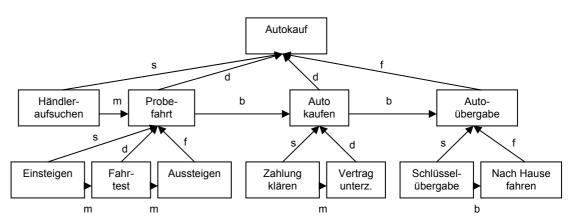
 $\mu_{\text{A }\nu\,(\text{B }\nu\,\text{C})} = \text{max}\left[\mu_{\text{A}},\,\mu_{\text{B }\nu\,\text{C}}\right] = \text{max}[\mu_{\text{A}},\,\text{max}(\mu_{\text{B}},\,\mu_{\text{C}})] = \text{max}(\mu_{\text{A}},\,\mu_{\text{B}},\,\mu_{\text{C}})$

7.7.5.<u>Aufgabe5</u>

Modellieren Sie nach Mc Allen ein Beispiel für Referenzereignisse mit einer Baumtiefe von mindestens 3.

Lösung:

a)



b)

before transitiv starts transitiv = finishes = transitiv meets nicht transitiv equal = transitiv during transitiv overlaps = nicht transitiv

7.8. Klausuraufgaben

7.8.1.<u>Aufgabe 1 (15P)</u>

Es gibt drei Symptome S_1 , S_2 , S_3 , die für eine Hypothese sprechen (also jeweils positives Glaubwürdigkeitsmaß). Berechnen Sie die Gesamtkonfidenz und zeigen Sie, dass es bei dieser Berechnung der Konfidenz nicht auf die Reihenfolge der ankommenden Symptome ankommt.

Lösung:

```
S_1 für MB(H, S_1)

S_2 für MB(H, S_2)

S_3 für MB(H, S_3)
```

$$\begin{aligned} & \mathsf{CF}(\mathsf{H},\,\mathsf{S}_1\,\&\,\mathsf{S}_2\,\&\,\mathsf{S}_3) = \mathsf{MB}(\mathsf{H},\,\mathsf{S}_1\,\&\,\mathsf{S}_2\,\&\,\mathsf{S}_3) - 0 \\ & = \mathsf{S}_1 + (\mathsf{1} - \mathsf{S}_1) \,\,{}^*\,\mathsf{S}_2 + (\mathsf{1} - (\mathsf{S}_1 + (\mathsf{1} - \mathsf{S}_1) \,\,{}^*\,\mathsf{S}_2) \,\,{}^*\,\mathsf{S}_3 \\ & = \mathsf{S}_1 + \mathsf{S}_2 - \mathsf{S}_1\mathsf{S}_2 + \mathsf{S}_3 - (\mathsf{S}_1 + \mathsf{S}_2 - \mathsf{S}_1\mathsf{S}_2) \,\,{}^*\,\mathsf{S}_3 \\ & = \mathsf{S}_1 + \mathsf{S}_2 + \mathsf{S}_3 - \mathsf{S}_1\mathsf{S}_2 - \mathsf{S}_2\mathsf{S}_3 - \mathsf{S}_1\mathsf{S}_3 - \mathsf{S}_1\mathsf{S}_2\mathsf{S}_3 \end{aligned}$$

Bemerkung: beliebig permutierbar (austauschbar)!

7.8.2. Aufgabe 2 (15P)

Zur Detektion von Erkältung (E) und Infektion (I) werden als Symptome Müdigkeit (M) und erhöhte Temperatur (T) benutzt. Die Statistik belegt: Von allen Patienten haben 50% Erkältung und 50% Infektion. Von ersteren sind 20% müde, von letzteren 50%. Von ersteren haben 30% erhöhte Temperatur, von letzteren 40%. Sie wissen weiterhin: 30% aller Patienten sind müde, 40% haben erhöhte Temperatur.

- a) Geben Sie alle a priori Wahrscheinlichkeiten und bedingte Wahrscheinlichkeiten an
- b) Mit welcher Wahrscheinlichkeit schließt das XPS bei einem Bayesschen Ansatz auf

eine Infektion bei Beobachtung von erhöhter Temperatur? eine Erkältung bei Beobachtung von Müdigkeit? eine Erkältung bei Beobachtung von erhöhter Temperatur und Müdigkeit?

Lösung:

a)

$$p(E) = 0.5$$

 $p(I) = 0.5$
 $p(M) = 0.3$
 $p(T) = 0.4$
 $p(M \mid E) = 0.2$
 $p(T \mid E) = 0.3$
 $p(M \mid I) = 0.5$

$$p(T | I) = 0.4$$

b)

$$p(I \mid T) = p(T \mid I) * p(I) / p(T) = 0.4 * 0.5 / 0.4 = 0.5$$

 $p(E \mid M) = p(M \mid E) * p(E) / p(M) = 0.2 * 0.5 / 0.3 = 1/3$
 $p(E \mid M \& T) = ...$

7.8.3. Aufgabe 3 (10P)

Ihr XPS, welches als Inferenzregeln nur den "Modus Ponens" und den "Modus Tollens" kennt, besitz folgendes Regelwissen:

- $(1) C \rightarrow \neg E$
- $(2) A \rightarrow B$
- $(3) B \rightarrow E$
- $(4) F \& \neg A \rightarrow C$
- a) Welche Schlüsse zieht das System, wenn Sie anfangs nur F eingeben, was passiert, wenn dann noch ¬B eingegeben wird.
- b) Gibt es einen Widerspruch, oder wann sollte das System mit der Abarbeitung stoppen?
- c) Formulieren Sie alle Regeln in Klauseln

Lösung:

a)

Bei Eingabe von nur F passiert nichts, da weder Modus Ponens, noch Modus Tollens angewendet werden kann.

Bei Eingabe von F und dann ¬B:

$$(\neg B \& (A \rightarrow B)) \rightarrow A$$
 Modus Tollens
 $(F \& \neg A) \rightarrow C$ Modus Ponens
 $C \rightarrow \neg E$ Modus Ponens
 $(\neg E \& B \rightarrow E) \rightarrow \neg B$ Modus Tollens

b)

Es gibt keinen Widerspruch. Das System sollte stoppen, wenn keine neuen Schlüsse gezogen werden können

c)

- (1) ¬C v ¬E
- (2) ¬A v B
- (3) ¬B v E
- (4) ¬F v A v C

7.8.4.<u>Aufgabe 4 (10P)</u>

Zeigen Sie, dass man mit den beiden Ausgangsformeln A \rightarrow B und der Formel ¬B logisch korrekt auf ¬A schließen kann. Beweis sollte über eine Wahrheitstabelle erfolgen.

<u>Lösung:</u>

Α	В	¬В	$A \rightarrow B$	(A → B) & ¬B	٦A	$((A \rightarrow B) \& \neg B) \rightarrow \neg A$
0	0	1	0	1	1	1
0	1	0	0	0	1	1
1	0	1	1	0	0	1
1	1	0	1	0	0	1

7.8.5.<u>Aufgabe 5 (10P)</u>

- a) Was bedeutet "Nicht monotones Schließen", "Temporales Schließen" und "Unscharfes Schließen"?
- b) Was ist der charakteristischer Unterschied zwischen der Bayes Anwendung und Gewissheitsfaktoren

Lösung:

a)

Nicht Monotones Schließen: Mit zunehmenden Informationen können

auch bereits gültiges Wissen an seiner

Gültigkeit verlieren.

Temporales Schließen: Zeitliche Informationen werden in den

Aussagen mit berücksichtigt.

Unscharfes Schließen: Die Wahrheitswerte sind größer als 0

und 1, also nicht mehr Binär.

b)

Bayes arbeitet mit Wahrscheinlichkeiten, benötigt diese also auch. Gewissheitsfaktoren benötigen keine Wahrscheinlichkeit sondern benutzen subjektive Glaubwürdigkeiten.