

## Kapitel VI.2

### Induktives logisches Programmieren (ILP)

© Institut AIFB, 2002.  
Alle Rechte vorbehalten. Nachdruck oder photomechanische Wiedergabe nur mit Genehmigung des Verfassers.  
Zuwiderhandlungen unterliegen den strafrechtlichen Bedingungen des Urheberrechtsgesetzes.

### VI.2 Induktives Logisches Programmieren

(Inductive Logic Programming - ILP)

(Lavrac / Dzeroski 1994)

#### VI.2.1 Einführung

- ILP kombiniert Methoden des induktiven maschinellen Lernens (I) mit Methoden der Logikprogrammierung (LP).

$$ILP = I + LP$$

- Ziel ist das Lernen *relationaler* Beschreibungen in Form von Logikprogrammen - ggf. unter Verwendung von *Hintergrundwissen* (background knowledge).
- prädikatenlogischer Formalismus ist *ausdrucksstärker* als Attribut-Wert-Darstellung

Abduktion  
Induktion  
Deduktion

Beispiel: "Spielkarten"

Farbe = { Herz, Pik, Kreuz, Karo }

Wert = { 7, 8, ... }

- Attribut-Wert-Darstellung:

- „Kreuz 7“: [ (Farbe = Kreuz)  $\wedge$  (Wert = 7) ]
- intensionale Beschreibung von „Kartenpaar“ durch Regel:

IF [(Wert<sub>1</sub> = 7)  $\wedge$  (Wert<sub>2</sub> = 7)]  $\vee$   
[(Wert<sub>1</sub> = 8)  $\wedge$  (Wert<sub>2</sub> = 8)]  $\vee$

...  
THEN Kartenpaar

D.h., jede Attribut-Wert-Kombination muß explizit aufgeführt werden!

- Hornklausel-Darstellung:

- „Kreuz 7“ wird durch die atomare Formel  
Karte(Kreuz, 7)  
mit dem Prädikatsymbol ‚Karte‘ und den Konstanten Kreuz und 7 dargestellt.

• „Kartenpaar“ wird intensional durch die Regel beschrieben:

Paar (Farbe<sub>1</sub>, Wert<sub>1</sub>, Farbe<sub>2</sub>, Wert<sub>2</sub>)  $\leftarrow$  (Wert<sub>1</sub> = Wert<sub>2</sub>)  
(Prädikatsymbol: „Paar“,  
Variablen: Farbe<sub>1</sub>, Farbe<sub>2</sub>, Wert<sub>1</sub>, Wert<sub>2</sub>)

Die Verwendung von Variablen ermöglicht eine kompakte Beschreibung!

## Kapitel VI.2: Induktives logisches Programmieren

### a) verwendete Begriffe:

- *Fakt*: einzelnes Objekt, z.B. "Kreuz 7"
  - *Objektbeschreibungssprache*  
z.B. "Karte(Kreuz,7)"
- *Begriff*: Beschreibung einer Objektmenge („Kartenpaar“)
  - unterscheide: *extensionale* Begriffsdefinition  
*intensionale* Begriffsdefinition (z.B. "Paar"-Regel)
- *Konzeptbeschreibungssprache L*  
L legt fest, welche Sprachelemente zur Beschreibung von Konzepten verwendet werden dürfen
  - *language bias* (Sprachvorgabe)
- Ein Begriff *erklärt* ein Objekt, wenn die Objektbeschreibung der Begriffsdefinition genügt (concept description covers the object description).

## Kapitel VI.2: Induktives logisches Programmieren

- *Hypothese* (hypothesis): zu lernende intensionale Konzeptbeschreibung
  - $E^+$ : Menge der *positiven* Beispiele
  - $E^-$ : Menge der *negativen* Beispiele
  - $E = E^+ \cup E^-$ : Menge der Beispiele
- *Lernen eines Konzepts* aus Beispielen :
  - geg. Menge E von Beispielen
  - finde Hypothese H in vorgegebener Konzeptbeschreibungssprache, so daß
    - H jedes positive Beispiel  $e \in E^+$  erklärt,
    - H kein negatives Beispiel  $e \in E^-$  erklärt.

## Kapitel VI.2: Induktives logisches Programmieren

- Funktion '*covers*':
 
$$\text{covers}(H,e) = \begin{cases} \text{true, H erklärt e} \\ \text{false, sonst} \end{cases}$$
 Verallgemeinerung auf Beispielmengen:
 
$$\text{covers}(H,E) = \{e \in E \mid \text{covers}(H,e) = \text{true}\}$$
- Hypothese H ist *vollständig* bezüglich Beispielmenge E, wenn
 
$$\text{covers}(H, E^+) = E^+$$
- Hypothese H ist *konsistent* bezüglich Beispielmenge E, wenn
 
$$\text{covers}(H, E^-) = \emptyset$$

## Kapitel VI.2: Induktives logisches Programmieren

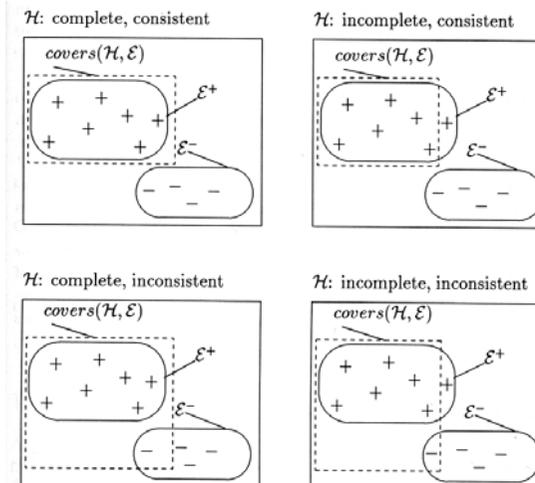


Abbildung VI.2.1:  
Completeness and consistency of a hypothesis  
(Lavrac/ Dzeroski 1994)

## Kapitel VI.2: Induktives logisches Programmieren

### b) Hintergrundwissen

- Zusätzlich zur Beispielmenge E kann Hintergrundwissen B (*background knowledge*) zum Lernen verwendet werden:
- Man verwendet zur Begriffsbeschreibung auch Relationen (Begriffe, Beschreibungen) aus B.
- *Lernen eines Begriffs mit Hintergrundwissen*
  - geg.: Menge E von Beispielen  
Hintergrundwissen B
  - gesucht: Hypothese H in vorgegebener Begriffsbeschreibungssprache L, so dass H vollständig und konsistent bezüglich B und E ist.
- Funktion ‚covers‘ mit Einbeziehung von B:
 
$$\text{covers}(B, H, e) = \text{covers}(B \cup H, e)$$

$$\text{covers}(B, H, E) = \text{covers}(B \cup H, E)$$

## Kapitel VI.2: Induktives logisches Programmieren

- *Vollständigkeit* einer Hypothese H bei Einbeziehung von Hintergrundwissen B:
 
$$\text{covers}(B, H, E^+) = E^+$$
- *Konsistenz* einer Hypothese H bei Einbeziehung von Hintergrundwissen B:
 
$$\text{covers}(B, H, E^-) = \emptyset$$
- I.a. wird zur Beschreibung der Beispiele E, des Hintergrundwissens B sowie der Hypothesen H *dieselbe* Sprache L verwendet
  - Beispiele sind *Grundfakten* des Zielprädikates.
  - Hintergrundwissen ist definiert unter Verwendung entsprechender *Prädikatsymbole*.
  - Die Hypothese ist eine intensionale Beschreibung des *Zielprädikates (target predicate)*.

## Kapitel VI.2: Induktives logisches Programmieren

### Beispiel:

- Lerne intensionale Beschreibung des *Zielprädikates daughter* (X, Y) mit der Bedeutung „Person X ist Tochter von Person Y“.
- Das Hintergrundwissen stellt *zwei Relationen* zur Verfügung in Form
  - des 1-stelligen Prädikatensymbols ‚female‘
  - des 2-stelligen Prädikatensymbols ‚parent‘
- Die Beispielmenge E enthält 2 positive und 2 negative Beispiele

Training examples		Background knowledge	
Daughter (mary, ann).	+	Parent (ann, mary).	Female (ann).
Daughter (eve, tom).	+	Parent (ann, tom).	Female (mary).
Daughter (tom, ann).	-	Parent (tom, eve).	Female (eve).
Daughter (eve, ann).	-	Parent (tom, ian).	

Tabelle VI.2.1: A simple ILP problem: learning the *daughter* relation.

Buch online unter <http://www-ai.ijs.si/SasoDzeroski/ILPBook>

( Lavrac / Dzeroski 1994 )

## Kapitel VI.2: Induktives logisches Programmieren

Training examples		Background knowledge	
Daughter (mary, ann).	+	Parent (ann, mary).	Female (ann).
Daughter (eve, tom).	+	Parent (ann, tom).	Female (mary).
Daughter (tom, ann).	-	Parent (tom, eve).	Female (eve).
Daughter (eve, ann).	-	Parent (tom, ian).	

- Mögliche Definition des Zielprädikates ‚daughter‘:
 
$$\text{daughter}(X, Y) \leftarrow \text{female}(X), \text{parent}(Y, X)$$
- Modellierung des Hintergrundwissens mit den Prädikaten
 
$$\text{female}, \text{mother}, \text{father}$$
 ergibt eine andere Definition des Zielprädikates
 
$$\text{daughter}(X, Y) \leftarrow \text{female}(X), \text{mother}(Y, X)$$

$$\text{daughter}(X, Y) \leftarrow \text{female}(X), \text{father}(Y, X)$$

VI.2.2 Grundlagen des ILP

a) Begriffe der Logikprogrammierung

- Eine *Klausel* ist eine prädikatenlogische Formel der Form

$$\forall X_1 \forall X_2 \dots \forall X_s (L_1 \vee L_2 \vee \dots \vee L_m)$$

mit Variablen  $X_i$  ( $i=1, \dots, s$ )  
und Literalen  $L_j$  ( $j=1, \dots, m$ )

• Schreibweisen:

- (i)  $L_1 \vee L_2 \vee \dots \vee L_{i-1} \vee \bar{L}_i \vee \bar{L}_{i+1} \vee \dots \vee \bar{L}_m$
- (ii)  $\{L_1, L_2, \dots, L_{i-1}, \bar{L}_i, \bar{L}_{i+1}, \dots, \bar{L}_m\}$  Mengenschreibweise
- (iii)  $L_1 \vee L_2 \vee \dots \vee L_{i-1} \leftarrow L_i \wedge L_{i+1} \wedge \dots \wedge L_m$
- (iv)  $L_1, L_2, \dots, L_{i-1} \leftarrow L_i, L_{i+1}, \dots, L_m$

- Eine *Hornklausel* ist eine Klausel mit höchstens einem positiven Literal

- Eine *definite Hornklausel* ist eine Klausel mit genau einem positiven Literal

Kopf-Literal  $\nearrow$   $T \leftarrow L_1, \dots, L_m$   
mit  $T, L_i$  atomare Formeln

- Eine *Programmklausel* ist eine Klausel der Form

$$T \leftarrow L_1, \dots, L_m$$

mit  $T$  atomare Formel  
 $L_i$  Literal

b) grundlegende Definitionen

- **Erklärung [coverage]:**

- geg. Hintergrundwissen  $B$ , Hypothese  $H$ , Menge  $E$  von Beispielen
- $H$  erklärt [covers] Beispiel  $e \in E$  unter Berücksichtigung von  $B$ , wenn

$$B \cup H \models e,$$

d.h. covers( $B, H, e$ ) = true, wenn  $B \cup H \models e$

**ILP-Lernaufgabe:**

gegeben:

- eine Menge  $E$  von Beispielen in Form von Grundfakten eines Prädikatsymbols  $p$  (= Zielprädikat).
- eine Beschreibungssprache  $L$ , sowie Hintergrundwissen  $B$  mit Prädikatsymbolen.

gesucht:

- Hypothese  $H$  für  $p$  in Beschreibungssprache  $L$ , so dass  $H$  vollständig und konsistent ist bezüglich  $E$  und  $B$

c) Strukturierung des Hypothesenraumes

- Lernen einer Konzeptbeschreibung kann als *Suche* im Hypothesenraum interpretiert werden.

- Die Suche ist beeinflusst durch die *Struktur* des Suchraumes, die *Suchstrategie* und *Suchheuristik*.

- Viele ILP-Verfahren benutzen die  $\theta$ -Subsumtion als syntaktisches Kriterium zur Strukturierung des Suchraumes ( $\theta$ -Subsumtions-Verband)

- Definition  $\theta$ -Subsumtion ( $\theta$ -subsumption):

Seien  $c, c'$  zwei Programmklauseln in Mengennotation;  $c$   $\theta$ -subsumiert  $c'$ , wenn es eine Substitution  $\theta$  gibt, so daß  $c\theta \subseteq c'$ .

Wenn  $c$   $\theta$ -subsumiert  $c'$ , dann  $c \models c'$

Eigentlich will man  $\models$  als Suchkriterium verwenden, ist aber zu teuer zu berechnen.

## Kapitel VI.2: Induktives logisches Programmieren

### Beispiel:

Sei  $c = \text{daughter}(X, Y) \leftarrow \text{parent}(Y, X)$

bzw. in Mengenschreibweise

$c = \{ \text{daughter}(X, Y), \neg \text{parent}(Y, X) \}$

und  $c' = \text{daughter}(\text{mary}, \text{ann}) \leftarrow (\text{female}(\text{mary}), \text{parent}(\text{ann}, \text{mary}))$

bzw. in Mengenschreibweise

$c' = \{ \text{daughter}(\text{mary}, \text{ann}), \neg \text{female}(\text{mary}), \neg \text{parent}(\text{ann}, \text{mary}) \}$ .

Mit der Substitution  $\theta = \{ X/\text{mary}, Y/\text{ann} \}$  gilt:

(i)  $c\theta = \{ \text{daughter}(\text{mary}, \text{ann}), \neg \text{parent}(\text{ann}, \text{mary}) \}$

(ii)  $c$   $\theta$ -subsumiert  $c'$ , da  $c\theta \subseteq c'$ .

## Kapitel VI.2: Induktives logisches Programmieren

- Zwei Programmklauseln  $c, c'$  heißen  $\theta$ -subsumtionsäquivalent, wenn  $c\theta \subseteq c'$  und  $c'\theta \subseteq c$ .

- Eine Programmklausel heißt *reduziert (reduced)*, wenn sie zu keiner echten Teilmenge von sich selbst  $\theta$ -subsumtionsäquivalent ist.

- Definition: Syntaktische *Generalisierung / Spezialisierung*:

Seien  $c, c'$  Programmklauseln;

(i)  $c$  ist mindestens so generell wie  $c'$  ( $c \leq c'$ ), wenn  $c$   $\theta$ -subsumiert  $c'$ .

(ii)  $c$  ist genereller als  $c'$  ( $c < c'$ ), wenn ( $c \leq c'$ ) und  $\neg (c' \leq c)$ .

$c$  heißt Generalisierung von  $c'$ ,  $c'$  heißt Spezialisierung von  $c$ .

## Kapitel VI.2: Induktives logisches Programmieren

### Eigenschaften der $\theta$ -Subsumtion:

(i) Wenn  $c$   $\theta$ -subsumiert  $c'$ , dann  $c \neq c'$

(Umkehrung gilt nicht)

(ii) Die  $\leq$ -Relation induziert einen *Verband* auf der Menge der reduzierten Klauseln, d.h. zwei Klauseln  $c, c'$  haben jeweils eine kleinste obere Schranke und eine größte untere Schranke.

## Kapitel VI.2: Induktives logisches Programmieren

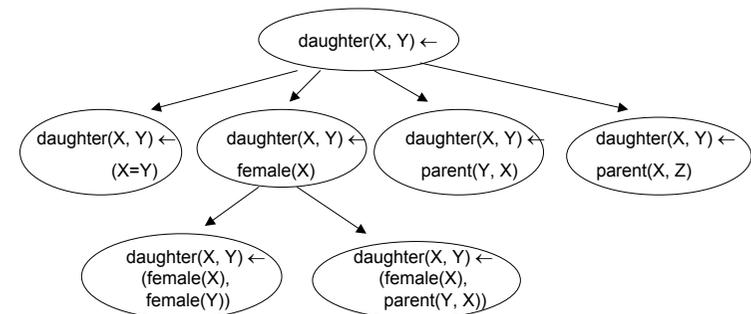


Abbildung VI.2.2: Part of the *refinement graph* for the family relations problem

(Lavrac / Dzeroski 1994)

## Kapitel VI.2: Induktives logisches Programmieren

### - Suchraumreduktion:

(i) wenn  $c$  zu  $c'$  generalisiert wird, dann werden alle Beispiele, die von  $c$  erklärt werden, auch von  $c'$  erklärt;

Es folgt: Wenn  $c$  ein *negatives* Beispiel erklärt, dann erklärt auch  $c'$  dieses neg. Beispiel;

d.h.: *Generalisierungen* von  $c$  müssen *nicht* mehr betrachtet werden.

(ii) wenn  $c$  zu  $c'$  spezialisiert wird, dann wird ein Beispiel  $e$ , das nicht von  $c$  erklärt wird, auch nicht von  $c'$  erklärt;

Es folgt: wenn  $c$  ein *positives* Beispiel  $e$  nicht erklärt, dann erklärt auch  $c'$  dieses  $e$  nicht;

d.h.: *Spezialisierungen* von  $c$  müssen *nicht* mehr betrachtet werden.

## Kapitel VI.2: Induktives logisches Programmieren

### VI.2.3 Spezialisierende ILP-Verfahren

- Spezialisierende ILP-Verfahren durchsuchen den Hypothesenraum *top-down*, d.h von generelleren zu spezielleren Hypothesen - unter Verwendung der  $\theta$ -Subsumtion.

- Definition: *Verfeinerungsoperator* (*refinement operator*).

Sei  $L$  eine Beschreibungssprache. Ein Verfeinerungsoperator ist eine Funktion  $\varphi: L \rightarrow \wp(L)$ , die jede Klausel  $c \in L$  abbildet auf eine endliche Menge  $\varphi(c)$  von Klauseln, die alle Spezialisierungen von  $c$  sind:

$$\varphi(c) \subseteq \{c' \mid c' \in L, c < c'\}.$$

- typische Verfeinerungsoperatoren:

(i) Anwendung einer *Substitution* auf eine Klausel

(ii) *Hinzufügen* eines *Literals* zum Körper einer Klausel

## Kapitel VI.2: Induktives logisches Programmieren

### MIS: Model Inference System (Shapiro 1983)

(Erstes spezialisiertes ILP-Verfahren)

- (1) Initialize hypothesis  $H$  to a (possibly empty) set of clauses in  $L$ .
- (2) **repeat**
- (3) Read the next (positive or negative) example.
- (4) **repeat**
- (5) **if** there exists a *covered negative example*  $e$  then
- (6) Delete incorrect clauses from  $H$ .
- (7) **if** there exists a *positive example*  $e$  *not covered* by  $H$  then
- (8) With breadth-first search of the refinement graph
- (9) develop a clause  $c$  which covers  $e$  and add it to  $H$ .
- (10) **until**  $H$  is complete and consistent.
- (11) **Output:** Hypothesis  $H$ .
- forever**

(A simplified MIS; see Lavrac / Dzeroski 1994, p. 54ff)

## Kapitel VI.2: Induktives logisches Programmieren

- Verfeinerungsoperatoren erzeugen einen sogenannten *Verfeinerungsgraphen*: Programmklauseln sind die Knoten, Verfeinerungsbeziehungen sind die Kanten.

Beispiel: Anwendung von MIS auf die Familienbeziehungen

(1) (i) Die Wurzel des Verfeinerungsgraphen ist das allgemeinste Zielprädikat:

$$c = \text{daughter}(X, Y) \leftarrow$$

(ii) Hypothese:  $H = \{c\}$

(iii)  $H$  erklärt  $e_1, e_2$

(iv)  $H$  erklärt negatives Beispiel  $e_3$

d.h., wir entfernen  $c$  aus  $H$ .

Training examples		Background knowledge
Daughter (mary, ann).	+	Parent (ann, mary). Female (ann).
Daughter (eve, tom).	+	Parent (ann, tom). Female (mary).
Daughter (tom, ann).	-	Parent (tom, eve). Female (eve).
Daughter (eve, ann).	-	Parent (tom, ian).

daughter(X, Y) ←  
steht für  
daughter(X, Y) ← true

## Kapitel VI.2: Induktives logisches Programmieren

- (7) (v) verfeinere daughter(X, Y) mit  
 $\varphi(c) = \{ \text{daughter}(X, Y) \leftarrow L \mid L \in \{ X = Y, \text{female}(X), \text{female}(Y), \text{parent}(X, X), \text{parent}(X, Y), \text{parent}(Y, X), \text{parent}(Y, Y), \text{parent}(X, Z), \text{parent}(Z, X), \text{parent}(Y, Z), \text{parent}(Z, Y) \} \}$   
 /\* (Literals nur mit Variablen aus Klauselkopf) \*/  
 /\* (Literals mit neuer Variable Z (Z≠X, Z≠Y); Literale müssen wenigstens eine Variable aus Klauselkopf enthalten) \*/
- daughter(X, Y) ← (X = Y) erklärt nicht e1, wird also übergangen.

## Kapitel VI.2: Induktives logisches Programmieren

- Ende von (7)  
 $c' = \text{daughter}(X, Y) \leftarrow \text{female}(X)$   
 • erklärt e1,  
 (4) (vi) • erklärt e2,  
 (4) (vii) • ist konsistent mit e3  
 (2+5) (viii) • ist inkonsistent mit e4, d.h. ein neg. Beispiel wird erklärt  
 (ix) ...  
 (ω) Die Verfeinerung von c':  
 $\text{daughter}(X, Y) \leftarrow (\text{female}(X), \text{parent}(Y, X))$   
 • erklärt e1, e2 und  
 • ist konsistent mit e3, e4.  
 Ende.

Bemerkung: Sofern möglich wird die Einführung *neuer* Variablen *vermieden*!

D.h. man verwendet bevorzugt Literale aus der ersten Menge aus Literalen.

## Kapitel VI.2: Induktives logisches Programmieren

### Generisches Top-down Verfahren

- basiert auf Top-Down-Suche in Refinement-Graphen (wie MIS); umfasst FOIL und weitere.

#### • grundlegende Terminologie:

(i) Eine Hypothese ist eine Menge von Programmklauseln, d.h.  $H \in \wp_{fin}(L)$

(ii) Menge E von Beispielen:  $E = E^+ \cup E^-$

$$|E| = n, |E^+| = n^+, |E^-| = n^-$$

(iii) aktuelle Klausel hat Form  $T \leftarrow Q$   
 mit T atomare Formel  $p(X_1, \dots, X_n)$ , p Zielprädikat  
 und Q Konjunktion von Literalen  $L_1, \dots, L_m$

(iv) aktuelle Menge  $E_{cur}$  von Trainingsbeispielen zur Konstruktion der aktuellen Klausel c

$$|E_{cur}| = n_{cur}, E_{cur} = E_{cur}^+ \cup E_{cur}^-$$

## Kapitel VI.2: Induktives logisches Programmieren

Generell besteht das Verfahren aus *drei Schritten*:

- (1) Vorverarbeitung der Trainingsbeispiele
- (2) Konstruktion einer Hypothese
- (3) Nachverarbeitung der Hypothese

(1) Vorverarbeitung (vgl. Kap. IV)

- Handhabung *fehlender* Werte (missing values)

- sofern negative Beispiele fehlen, *Generierung negativer* Beispiele, z.B. unter Verwendung der *Closed-World-Assumption*:

Alle Beispiele, die nicht als positive Beispiele gegeben sind, werden generiert und als negative Beispiele gekennzeichnet.

(2) Konstruktion einer Hypothese H

- *covering*-Schleife:

- Konstruiere neue Klausel c
- füge c in H ein
- entferne aus der Menge der aktuellen Trainingsbeispiele alle Beispiele, die von c erklärt werden

- *specialization*-Schleife:

- aktuelle Klausel  $c = T \leftarrow Q, L$  wird verfeinert zu  
 $c' = T \leftarrow Q, L$  (L Literal) mit  $c' \in \varphi(c)$
- lokal beste Verfeinerung wird jeweils ausgewählt (*Hill-climbing* Verfahren)
- verschiedene *Heuristiken* anwendbar für Bewertung der Klauseln (vgl. C4.5)

Algorithm VI.2.2 (generic top-down ILP algorithm) (Lavrac/Dzeroski 1994)

```

Initialize  $\varepsilon_{cur} := \varepsilon$ .
Initialize  $H := \emptyset$ .
repeat {covering}
  Initialize  $c := T \leftarrow$ .
  repeat {specialization}
    Find the best refinement  $c_{best} \in \varphi(c)$ .
    Assign  $c := c_{best}$ .
  until Necessity stopping criterion is satisfied.
  Add c to H to get new hypothesis  $H' := H \cup \{c\}$ .
  Remove positive examples covered by c from  $\varepsilon_{cur}$  to get new
  training set  $\varepsilon'_{cur} := \varepsilon_{cur} - covers(B, H', \varepsilon_{cur}^+)$ .
  Assign  $\varepsilon_{cur} := \varepsilon'_{cur}, H := H'$ .
until Sufficiency stopping criterion is satisfied.

Output: Hypothesis H.
    
```

- *necessity* criterion:

*Konsistenz*, d.h. c erklärt kein negatives Beispiel

- *sufficiency* criterion:

*Vollständigkeit*, d.h. H erklärt  $E^+$

(3) Nachverarbeitung

- Nachverarbeitung beinhaltet die Entfernung *irrelevanter Literale* aus Klauseln, sowie die Entfernung *irrelevanter Klauseln* aus der Hypothese (vgl. die erzeugten Regeln bei C4.5).

- Definition (*Irrelevanz eines Literals*): Sei  $c \in H$ , und die Klausel d entstehe aus c durch Entfernen eines Literals L aus dem Körper von c. L ist irrelevant in c, wenn

$$covers(B, H \cup \{d\} \setminus \{c\}, E^-) \subseteq covers(B, H, E^-)$$

d.h. die Anzahl der abgedeckten negativen Beispiele nimmt nicht zu.

- Definition (*Irrelevanz einer Klausel*): Eine Klausel  $c \in H$  ist irrelevant, wenn:

$$covers(B, H, E^+) \subseteq covers(B, H \setminus \{c\}, E^+)$$

## Kapitel VI.2: Induktives logisches Programmieren

### VI.2.4 Der ILP Algorithmus Foil

(Lavrac/Dzeroski 1994) (siehe auch Quinlan 1990)

#### VI.2.4.1 Überblick

- Foil ist eine konkrete Realisierung des in VI.2.3 beschriebenen generischen Top-down Verfahrens (spezialisiertes ILP-Verfahren)
- Foil gehört zur Klasse der empirischen ILP Systeme (empirical ILP system):
  - alle Trainingsbeispiele müssen im vorhinein gegeben sein (batch learner)
  - kein Orakel verfügbar, das Generalisierungen bzw. Spezialisierungen validiert (non-interactive)
  - einzelne Konzeptbeschreibung wird gelernt (single predicate learner)
  - keine Hypothesen dürfen vorgegeben sein (learning from scratch)

## Kapitel VI.2: Induktives logisches Programmieren

### - Merkmale von Foil

- Konzeptbeschreibungssprache L ist beschränkt auf funktionsfreie Programmklauseln
  - Literale im Rumpf einer Klausel haben entweder ein Prädikatensymbol  $q_i$  aus dem Hintergrundwissen B oder das Prädikatensymbol des Zielprädikats
    - ⇒ rekursive Klauseln können gelernt werden
  - wenigstens eine Argumentvariable eines Rumpf-Literals muß im Kopf der Klausel oder in einem weiter links stehenden Literal auftreten
  - Literale, die eine Variable an eine Konstante binden, sind nicht erlaubt

## Kapitel VI.2: Induktives logisches Programmieren

- Trainingsbeispiele sind als funktionsfreie Grundfakten (function-free ground facts) gegeben
- Hintergrundwissen B besteht aus extensionalen Prädikatendefinitionen, d.h. aus einer endlichen Menge von funktionsfreien Grundfakten
  - Hintergrundwissen führt Prädikatensymbole  $q_i$  ( $i = 1, \dots, n$ ) ein
  - Extension der Prädikate sind Tupel von Konstanten
- zentraler Bestandteil von Foil ist die Konstruktion einer Hypothese
  - ⇒ setzt geeignete Vorverarbeitung der Trainingsbeispiele voraus

d.h. variablenfrei

## Kapitel VI.2: Induktives logisches Programmieren

### Vorverarbeitung der Trainingsbeispiele

- sofern negative Beispiele fehlen:

negative Beispiele werden unter Verwendung der Closed-World-Assumption (CWA) generiert:

alle Beispiele, die nicht als positive Trainingsbeispiele gegeben sind, werden generiert und als negative Trainingsbeispiele gekennzeichnet

- Bemerkung:

Trainingsbeispiele müssen in einem bestimmten Datenformat vorliegen, damit sie von Foil verarbeitet werden können

VI.2.4.2 Konstruktion einer Hypothese

(i) Covering-Teil („outerloop“)

- Hypothese besteht aus einer endlichen Menge von Klauseln (die durch Disjunktion verbunden sind).
- Klauseln werden der Reihe nach gelernt und zu der bereits gebildeten Hypothese hinzugefügt.
- positive Trainingsbeispiele, die von der zuletzt gelernten Klausel abgedeckt werden, werden aus der Menge der Trainingsbeispiele  $\mathcal{E}_{cur}$  entfernt, ehe die nächste Klausel gelernt wird.
- Klauselbildung bricht ab, sobald alle positiven Trainingsbeispiele von einer Klausel erklärt werden (sofern die Daten nicht verrauscht sind).

Algorithm 4.1 (FOIL – the covering algorithm)

```

Initialize  $\mathcal{E}_{cur} := \mathcal{E}$ .
Initialize  $\mathcal{H} := \emptyset$ .
repeat {covering}
  Initialize clause  $c := T \leftarrow .$ 
  Call the SpecializationAlgorithm( $c, \mathcal{E}_{cur}$ )
  to find a clause  $c_{best}$ .
  Assign  $c := c_{best}$ .
  Post-process  $c$  by removing irrelevant literals to get  $c'$ .
  Add  $c'$  to  $\mathcal{H}$  to get a new hypothesis  $\mathcal{H}' := \mathcal{H} \cup \{c'\}$ .
  Remove positive examples covered by  $c'$  from  $\mathcal{E}_{cur}$  to get
  a new training set  $\mathcal{E}'_{cur} := \mathcal{E}_{cur} - covers_{ext}(\mathcal{B}, \{c'\}, \mathcal{E}_{cur}^+)$ .
  Assign  $\mathcal{E}_{cur} := \mathcal{E}'_{cur}, \mathcal{H} := \mathcal{H}'$ .
until  $\mathcal{E}_{cur}^+ = \emptyset$  or encoding constraints violated.
    
```

**Output:** Hypothesis  $\mathcal{H}$ .

*Algorithmus VI.2.3: FOIL - the covering algorithm (Lavrac / Dzeroski 1994)*

(ii) Specialization-Teil (specialization algorithm - „inner loop“)

- Es werden Klauseln der Form
 
$$p(X_1, \dots, X_n) \leftarrow (L_1, \dots, L_m)$$
 gebildet.
- Die Suche nach Klauseln startet mit der allgemeinsten Klausel
 
$$p(X_1, \dots, X_n) \leftarrow (p(X_1, \dots, X_n) \text{ ist Zielprädikat}),$$
 die schrittweise verfeinert wird.
- Spezialisierungsschritt fügt der bisher gebildeten Klausel
 
$$c_i = p(X_1, \dots, X_n) \leftarrow (L_1, L_2, \dots, L_{i-1})$$
 ein neues Rumpf-Literal  $L_i$  hinzu;  $L_i$  ist atomare Formel A oder deren Negation  $\neg A$ .

A ist atomare Formel der Form

- (1)  $X_j = X_s$  mit  $X_j, X_s$  Variablen in  $c_i$ ,
- (2)  $q_k(Y_1, \dots, Y_{n_k})$  mit
  - $q_k$  Prädikatsymbol aus B
  - $Y_j$  ist Variable in  $c_i$  oder neue existentiell quantifizierte Variable ( $j = 1, \dots, n_k$ ); wenigstens eine Variable  $Y_j$  muß in  $c_i$  sein;
- (3)  $p(Z_1, \dots, Z_n)$  mit gewissen Einschränkungen an die Variablen  $Z_j$  zur Vermeidung unendlicher Rekursionen

- Spezialisierungsschritt verwendet lokale Beispielmenge  $\varepsilon_i$  (local training set),

- die aus m-Tupeln von Konstanten besteht, wenn  $c_i$  m verschiedene Variablen enthält.
- $\varepsilon_{i+1}$  ist der natürliche Verbund (natural join) von  $\varepsilon_i$  mit der zu  $L_i$  gehörenden Relation.

## Kapitel VI.2: Induktives logisches Programmieren

Algorithm 4.2 (FOIL - the specialization algorithm)

```

Initialize i := 1.
Initialize local training set  $\mathcal{E}_i := \mathcal{E}_{cur}$ .
Initialize current clause  $c_i := c$ .
while  $\mathcal{E}_i^- \neq \emptyset$  or encoding constraints not violated do
    Find the best literal  $L_i$  to add to the body of  $c_i = T \leftarrow Q$ 
    and construct  $c_{i+1} := T \leftarrow Q, L_i$ .
    Form a new local training set  $\mathcal{E}_{i+1}$  as a set of extensions
    of the tuples in  $\mathcal{E}_i$  that satisfy  $L_i$ .
    Assign  $c := c_{i+1}$ .
    Increment i.
endwhile.
    
```

Output : Clause c.

*Algorithmus VI.2.4:FOIL - the specialization algorithm*

(Lavrac / Dzeroski 1994)

## Kapitel VI.2: Induktives logisches Programmieren

Beispiel: Lernen der Beschreibung des Zielprädikates daughter (X, Y)  
(vgl. Abschnitt VI.2.1)

- Spezialisierungsschritt startet mit allgemeiner Klausel  
 $c_1 = \text{daughter}(X, Y) \leftarrow$   
 $\mathcal{E}_1 = \mathcal{E}_c$  (4 Trainingsbeispiele)
- Spezialisierungsschritt verfeinert  $c_1$  zu  
 $c_2 = \text{daughter}(X, Y) \leftarrow \text{female}(X)$   
 $\mathcal{E}_2 =$  Menge aller Trainingsbeispiele, die durch  $c_2$   
erklärt werden
- Spezialisierungsschritt verfeinert  $c_2$  zu  
 $c_3 = \text{daughter}(X, Y) \leftarrow \text{female}(X), \text{parent}(X, Y)$   
 $\mathcal{E}_3$  enthält nur noch positive Trainingsbeispiele,  
damit: konsistente neue Klausel  $c_3$  gefunden

Bemerkung: Spezialisierungsschritte repräsentieren „inner loop“ aus FOIL-Algorithmus

## Kapitel VI.2: Induktives logisches Programmieren

Training Examples		Background Knowledge
Daughter (mary, ann)	+	Parent (ann,mary) Female (ann)
Daughter (eve,tom)	+	Parent(ann, tom) Female (mary)
Daughter (tom,ann)	-	Parent (tom,eve) Female (eve)
Daughter (eve,ann)	-	Parent (tom,ian)

Current clause $c_1 : \text{daughter}(X, Y) \leftarrow$		
$\mathcal{E}_1$ (mary, ann) $\oplus$	$n_1^{\oplus} = 2$	$I(c_1) = 1.00$
(eve, tom) $\oplus$	$n_1^{\ominus} = 2$	
(tom, ann) $\ominus$	$L_1 = \text{female}(X)$	
(eve, ann) $\ominus$	$\text{Gain}(L_1) = 0.84$	$n_1^{\oplus\oplus} = 2$

Current clause $c_2 : \text{daughter}(X, Y) \leftarrow \text{female}(X)$		
$\mathcal{E}_2$ (mary, ann) $\oplus$	$n_2^{\oplus} = 2$	$I(c_2) = 0.58$
(eve, tom) $\oplus$	$n_2^{\ominus} = 1$	
(eve, ann) $\ominus$	$L_2 = \text{parent}(Y, X)$	
	$\text{Gain}(L_2) = 1.16$	$n_2^{\oplus\oplus} = 2$

Current clause $c_3 : \text{daughter}(X, Y) \leftarrow \text{female}(X), \text{parent}(Y, X)$		
$\mathcal{E}_3$ (mary, ann) $\oplus$	$n_3^{\oplus} = 2$	$I(c_3) = 0.00$
(eve, tom) $\oplus$	$n_3^{\ominus} = 0$	

Tabelle VI.2.1: Ein einfaches ILP-Problem (Lavrac, Dzeroski 1994)

Tabelle VI.2.2: FOIL trace for the family relation problem (Lavrac / Dzeroski 1994)

## Kapitel VI.2: Induktives logisches Programmieren

- Sofern Spezialisierung ein Literal mit neuen Variablen einführt, erhöht sich die Stelligkeit der Tupel in der lokalen Trainingsmenge; ferner kann sich die Anzahl der Tupel erhöhen

Bsp.: daughter (X, Y)

- wähle im Spezialisierungsschritt  
 $L_1 = \text{parent}(Y, Z)$
- damit  $c_2 = \text{daughter}(X, Y) \leftarrow \text{parent}(Y, Z)$
- damit Tupel in  $\mathcal{E}_2$  dreistellig; ferner verdoppelt sich Anzahl der Tupel, da jedes Tupel aus  $\mathcal{E}_1$  mit 2 parent-Tupeln aus B gejoined werden kann.

## Kapitel VI.2: Induktives logisches Programmieren

<i>Current clause</i> $c_1 : daughter(X, Y) \leftarrow$		
$\mathcal{E}_1$	(mary, ann) $\oplus$	$n_1^{\oplus} = 2$
	(eve, tom) $\oplus$	$n_1^{\ominus} = 2$
	(tom, ann) $\ominus$	$L_1 = parent(Y, Z)$
	(eve, ann) $\ominus$	
<i>Current clause</i> $c_2 : daughter(X, Y) \leftarrow parent(Y, Z)$		
$\mathcal{E}_2$	(mary, ann, mary) $\oplus$	$n_2^{\oplus} = 4$
	(mary, ann, tom) $\oplus$	
	(eve, tom, eve) $\oplus$	
	(eve, tom, ian) $\oplus$	
	(tom, ann, mary) $\ominus$	$n_2^{\ominus} = 4$
	(tom, ann, tom) $\ominus$	
	(eve, ann, mary) $\ominus$	
	(eve, ann, tom) $\ominus$	
	(eve, ann, tom) $\ominus$	

Tabelle VI.2.3: The effect of new variables on the current training set of tuples in FOIL (Lavrac / Dzeroski 1994)

## Kapitel VI.2: Induktives logisches Programmieren

- Auswahl des Literals  $L_i$  im Spezialisierungsschritt für Klausel  $c_i$ :
  - Grundlage ist Maß für gewichteten Informationsgewinn (weighted information gain) (vgl. Kapitel über C4.5)
  - Bezeichnung:
    - $n_i$ : Anzahl Tupel in lokaler Trainingsmenge  $\varepsilon_i$
    - $n_i^+$ : Anzahl positiver Tupel
    - $n_i^-$ : Anzahl negativer Tupel
  - Informationsgehalt einer Klausel: Informationsgehalt, um mitzuteilen, daß ein Tupel aus  $\varepsilon_i$  bzw.  $\varepsilon_{i+1}$  positiv ist:

$$I(c_i) = -\log_2 \left( \frac{n_i^+}{n_i} \right) = -\log_2 \left( \frac{n_i^+}{n_i^+ + n_i^-} \right)$$

$$I(c_{i+1}) = -\log_2 \left( \frac{n_{i+1}^+}{n_{i+1}} \right)$$

## Kapitel VI.2: Induktives logisches Programmieren

- Sei  $n_i^{++}$  Anzahl positiver Tupel in Trainingsmenge  $\varepsilon_i$ , die auch in Trainingsmenge  $\varepsilon_{i+1}$  enthalten sind (gegebenenfalls mit höherer Stelligkeit); damit ist gewichteter Informationsgewinn definiert als

$$\text{Gain}(L_i) = n_i^{++} \cdot (I(c_i) - I(c_{i+1}))$$

Beispiel: Klausel  $c_1 = daughter(X, Y)$

$c_2 = daughter(X, Y) \leftarrow female(X)$

$$\left. \begin{aligned} I(c_1) &= -\log_2 \left( \frac{2}{2+2} \right) = 1.0 \\ I(c_2) &= -\log_2 \left( \frac{2}{2+1} \right) = 0.58 \end{aligned} \right\} \text{ sowie } n_1^{++} = 2$$

liefert

$$\text{Gain}(female(X)) = 2 \cdot (I(c_1) - I(c_2)) = 2 \cdot 0.42 = 0.84$$

## Kapitel VI.2: Induktives logisches Programmieren

### VI.2.4.3 Weitere Aspekte von FOIL

#### a) Verrauschte Daten

- Bisher beschriebener Algorithmus setzt voraus, daß Trainingsbeispiele nicht verrauscht sind (noise-free)
- bei verrauschten Daten wird ein Maß für die maximale Länge einer Klausel verwendet, um die Spezialisierung von Klauseln abubrechen, sog. necessity stopping criterion:
  - encoding length restriction: „Beschreibungslänge einer Klausel muß kleiner sein als die Beschreibungslänge der Daten, die die Klausel erklärt“
- in gleicher Weise werden keine neuen Klauseln mehr generiert (sufficiency stopping criterion), wenn nur noch Klauseln generiert werden können, die die encoding length restriction verletzen
- Nachteil: Heuristik erlaubt die Bildung komplexer Klauseln, die nur wenige positive Beispiele erklären

### b) Nachverarbeitung der Hypothese

- FOIL verwendet eine zu C4.5 ähnliche Strategie, um Klauseln zu vereinfachen:
  - jede Regel wird einzeln solange vereinfacht, bis eine weitere Verfeinerung die geschätzte Fehlerrate erhöhen würde
  - vereinfachte Regeln werden entsprechend ihrer Fehlerrate sortiert und in der Reihenfolge zur Klassifizierung neuer Beispiele verwendet