

# Lernalgorithmen

## SoSe 2012 in Trier

Henning Fernau  
Universität Trier  
fernau@uni-trier.de

# Lernalgorithmen

## Gesamtübersicht

0. Einführung
1. Identifikation (aus positiven Beispielen)
2. Zur Identifikation regulärer Sprachen, mit XML-Anwendung
3. HMM — Hidden Markov Models
4. Lernen mittels Anfragen & zur Roboterorientierung
5. Lernen mit negativen Beispielen
6. PAC-Lernen

## Organisatorisches

**Vorlesung** DI 14.15-15.45, HZ 201

**Publikum** Hauptdiplomstudierende und Masterstudierende

**Übungsbetrieb** in Form von einer “Großen Übungsgruppe”

MI 8.25-9.55, F59

BEGINN: in der dritten Semesterwoche

Die VL in der zweiten SW wird verlegt auf die Übungszeit der Woche!

**Dozentensprechstunde** DO, 13-14 in meinem Büro H 410 (4. Stock)

**Mitarbeitersprechstunde** (Anna Kasprzik) DO 13-14 H 415

**Modulprüfung:** mündlich

## Probleme ? Fragen ?

Klären Sie bitte Schwierigkeiten mit Vorlesungen oder Übungen möglichst **umgehend** in den zur Verfügung gestellten Sprechzeiten.

**Wir helfen Ihnen gerne!**

... wir sind aber keine Hellseher, die Ihnen Ihre Schwierigkeiten an der Nasenspitze ansehen...

## Einführung 1: Einordnung

Was ist Lernen?

Eine Aufgabe für Psychologen, Informatiker, Biologen, Philosophen, ...

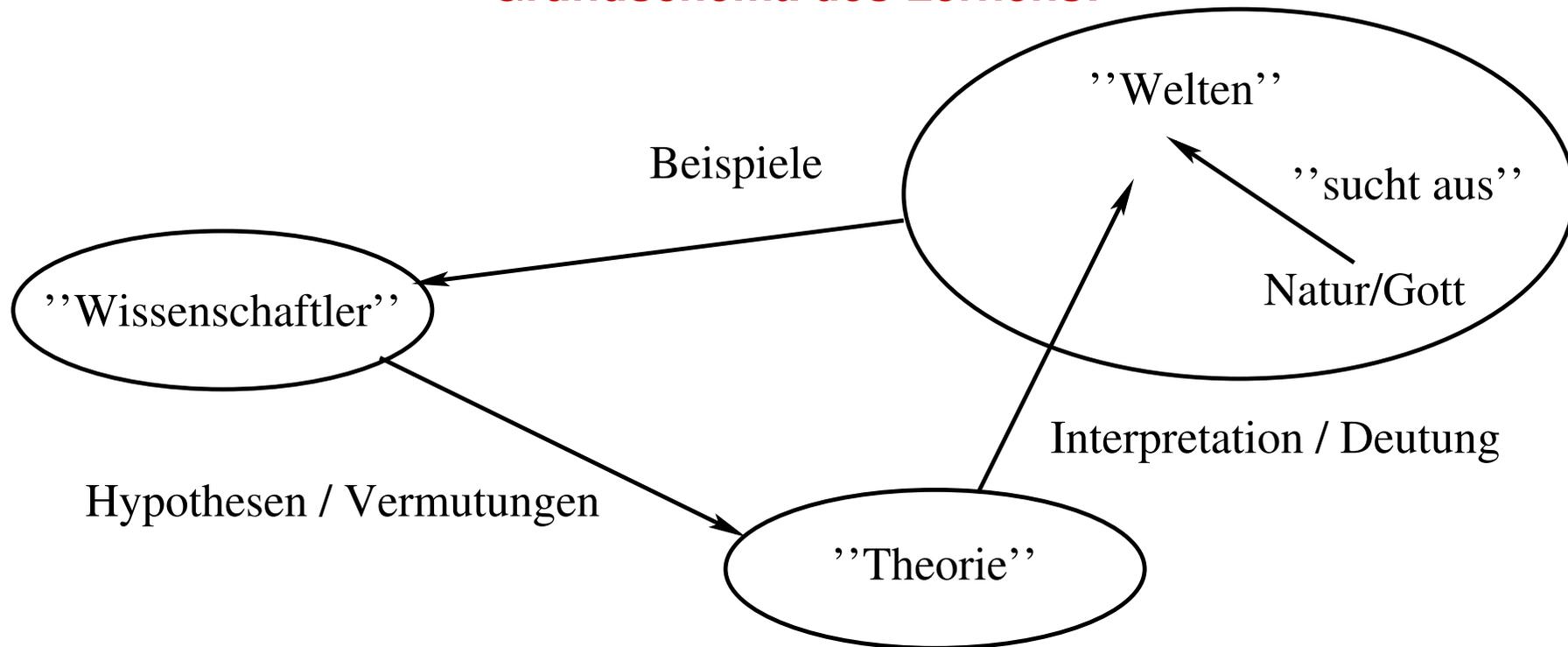
## Eine naturwissenschaftliche Sicht

### Induktion versus Deduktion

In der Physik gibt es zwei unterschiedliche, sich ergänzenden Vorgehensweisen:

- (A) die Herleitung von allgemeinen Gesetzmäßigkeiten aus durch Beobachtung oder Experiment gewonnenen Beispieldaten. [Induktion]
  
- (B) das logische Schlussfolgern von Gesetzmäßigkeiten aus postulierten Grundgesetzen (Axiomen). [Deduktion]

## Grundschemata des Lernens:



## Konzeptlernen als **informatische Aufgabe**

Formalisiert sehen wir als Aufgabe des (maschinellen) Lernens, Konzepte zu ergründen, wobei wir uns auf Konzeptklassen  $\mathcal{C} \subseteq 2^{\mathbb{N}}$  oder  $\subseteq \mathbb{N}^{\mathbb{N}}$  einschränken:

Beispiel 1:  $\mathcal{C}_1 = \{M_n \subseteq \mathbb{N} \mid n \in \mathbb{N}, M_n = \mathbb{N} \setminus \{n\}\}$ .

Beispiel 2:  $\mathcal{C}_2 = \mathcal{C}_1 \cup \{\mathbb{N}\}$ .

Beispiel 3:  $\mathcal{C}_3 = \{f : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N} \mid f = \text{id} \vee$   
 $(\exists n \in \mathbb{N} : f|_{\{0, \dots, n\}} = \text{id} \wedge \forall m > n : f(m) = m + 1)\}$ .

Bemerkung:  $\mathcal{C}_3 \cong \mathcal{C}_2$  mit Sortierung.

## Präsentation des Konzepts

- (i) Eine Turingmaschine zählt das gewählte Konzept  $C \in \mathcal{C}$  auf, bei Mengen eventuell mit Wiederholungen;  
in Beispiel 3 in der Reihenfolge der Funktionswerte  $f(0), f(1), f(2), \dots$  ;  
bei Konzepten  $C \subseteq \mathbb{N}$  (oder  $C \subseteq \Sigma^*$ ) auch paarweise  $(c, t) \in C \times \{0, 1\}$ ,  
wobei  $c \in C \Leftrightarrow (c, 1)$  aufgezählt wird und  $c \notin C \Leftrightarrow (c, 0)$  aufgezählt wird.
- (ii) Der Wissenschaftler / Lerner kann sich gezielt Informationen beschaffen (z.B. durch Experimente).  
Dies kann zur Definition von 2-Personenspielen führen, wobei die Frage der Lernbarkeit zur Frage nach einer Gewinnstrategie wird.

## Klassifikation und Adaption

Anwendungenrelevante Aufgabe: Eingaben automatisch zu *klassifizieren*.

Dazu nützliche Herangehensweise:

Erlerne Klassifikationsschema in oben skizzierter Weise aus Beispielen;

~> *Lernphase*

dieses wird — quasi in einer zweiten Phase — als *Klassifikator* benutzt.

~> *Anwendungsphase*

Typische Vertreter dieses Zwei-Phasen-Schemas sind *neurale Netze*.

In gewissem Sinne fallen hierunter auch *adaptive Algorithmen*.

Bei ihnen wechseln sich Lern- und Anwendungsphase stets ab, wodurch es zu *Rückkopplungen* (mit evtl. Schwingungen) kommt.

## Kindliches Lernen, z.B. Spracherwerb



Lehrer (?)

## Aspekte des Spracherwerbs



Phonetik: Lautkunde

Lexik(on):

Wortschatz / Wortbildung

Grammatik

(Pragmatik)

Informatik ?

Mathematik ?

Technikbezug ?!

## Kindlicher Spracherwerb: manchmal aktiver



### Modellierung?!

~> Betrachtung  
unterschiedlicher  
Lernszenarien  
insbesondere:

- unterschiedliche Rollen von  
Lehrer und Schüler,
- soziale Gefüge (Protokolle)

**Autonomes System:** Antwort auf sich wandelnde Umgebung



~> Notwendigkeit einer formalisierten Sicht des Lernens

**“Intelligenztest”** spielerische Annäherung ans Sprachenlernen

**Frage:** Welche Sprache ist (genau) beschrieben durch:

$\{ab, abb, abbb, abbbb, abbbbb, \dots\}$ ?

Was ist die **Struktur** dieser Sprache ?

**Begriffserklärungen:**

**Sprache:** Menge von Wörtern

**Wort:** Aneinanderreihung von Zeichen

mathematischer: Element eines frei erzeugten Monoids

**Sprachklasse:** Menge von Sprachen

## “Intelligenztest”

Welche Sprache ist (genau) beschrieben durch:

$\{ab, abb, abbb, abbbb, abbbbb, \dots\}$ ?

Antwort:  $ab^+$  (?)

D.h.: Erst kommt ein  $a$ , dann beliebig viele  $b$ 's, mindestens ein  $b$ .

## “Intelligenztest”

Welche Sprache ist (genau) beschrieben durch:

$\{ab, abb, abbb, abbbb, abbbbb, \dots\}$ ?

andere Antwort:  $\{ab^{10n+k} \mid n \geq 0, k = 1, 2, 3, 4, 5\}$  (?)

Also: Das “nächste” Wort wäre  $abbbbbb = ab^{11}$ .

Welche Lösung ist “richtig” ?

## **Einordnung der Vorlesung:** Zusammenhänge zu anderen Gebieten

- Statistik, insbesondere Parameterschätzung ( $\rightarrow$  Mathematik)
- Numerik, insbesondere Interpolation ( $\rightarrow$  Mathematik)
- adaptive Algorithmen
- Kryptographie, Datenkompression
- andere Teilaspekte maschinellen Lernens, z.B.: neurale Netze, fallbasiertes Schließen, Lerntheorie  
(Hinweis: Vorlesung Lerntheorie und Rekursionstheorie im kommenden WS)

**Einordnung der Vorlesung:** “Hilfsmittel” theoretischer Untersuchungen:

- Rekursionstheorie / Berechenbarkeit
- Komplexitätstheorie / Algorithmik
- Automatentheorie / Formale Sprachen
- (Kolmogorov-Komplexität / Informationstheorie)

## **Einführung 2: Literatur**

### **Das Buch zu dem Thema:**

Grammatical Inference, Learning Automata and Grammars

(ISBN-13: 9780521763165)

by Colin de la Higuera

Cambridge University Press, 2010.

## Weitere Bücher und Skripten

**S. Jain, D. Osherson, J. S. Royer, A. Sharma.** Systems That Learn. 2. Auflage, MIT Press, 1999.

**M. J. Kearns und U. V. Vazirani.** An Introduction to Computational Learning Theory. 2. Auflage, MIT Press, 1997.

**P. Langley.** Elements of Machine Learning. Morgan Kaufmann Publishers, 1996.

**T. M. Mitchell.** Machine Learning. McGraw-Hill, 1997.

**B. K. Natarajan.** Machine Learning; a Theoretical Approach. Morgan Kaufmann Publishers, 1991.

**K. Morik.** Maschinelles Lernen; Skript zur Vorlesung, 12. April 1999; Universität Dortmund.

<http://www-ai.cs.uni-dortmund.de/LEHRE/VORLESUNGEN/MLRN/mlrn.h>

**F. Stephan.** Einführung in die Lerntheorie.

<http://math.uni-heidelberg.de/logic/fstephan/fstephan.html>

**F. Wysotski.** Skript zur Vorlesung Maschinelles Lernen, Wintersemester 99/00; Institut für Angewandte Informatik der TU Berlin.

<http://ki.cs.tu-berlin.de/lehre/ml.html>

## Lern-Konferenzen

- International Conference on Machine Learning (ICML)
- European Conference on Machine Learning (ECML)
- Conference on Learning Theory (CoLT)
- [European Conference on Learning Theory (EuroCoLT)]
- Algorithmic Learning Theory (ALT)

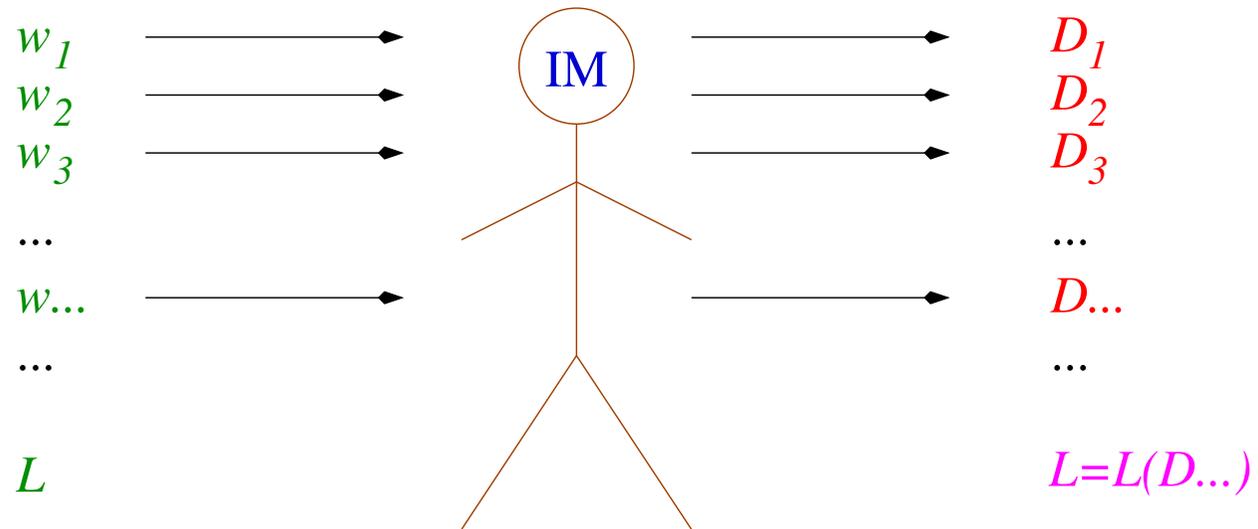
- International Conference on Grammatical Inference (ICGI)
- Principles of Data Mining and Knowledge Discovery (PKDD)
- Discovery Science (DS)
- International Conference on Pattern Recognition (ICPR)
- Syntactical and Structural Pattern Recognition (SSPR)
- ...

**Lernalgorithmen:** Ein Schwerpunktthema des Lehrstuhls, z.B. 2012

⇒ Einladung für Seminar- / Master- / Diplom- / etc. Arbeiten

- H. Fernau. Approximate learning vs. inductive learning. Encyclopedia of the Sciences of Learning
- A. Kasprzik. One-shot learning and the polynomial characterizability barrier. TR 12-4 (Uni Trier).
- J. Björklund, H. Fernau, A. Kasprzik. Polynomial inference of universal automata from membership and equivalence queries. TR 12-3 (Uni Trier).
- A. Kasprzik. Formal tree languages and their algorithmic learnability. (Dissertation)
- H. Fernau: PC Mitglied ICGI 2012

## Golds Lernmodell des Textlernens



*Mögliche Welten:* Die Menge  $\mathcal{E} \subseteq 2^{\mathbb{N}}$  der aufzählbaren “Sprachen”.

Zur Darstellung von *Beispielströmen*:

Ein *Text* sei irgendeine Abbildung  $T : \mathbb{N} \mapsto \mathbb{N} \cup \{\#\}$ .

$\#$ : *Pausenzeichen*

Der *Inhalt* von  $T$ :  $\text{Inh}(T) = \{T(i) \mid i \in \mathbb{N}, T(i) \neq \#\}$ .

$T$  heißt *Text für*  $L \subset \mathbb{N}$ , falls  $\text{Inh}(T) = L$ .

Hinweis: Für jede nicht-leere Sprache gibt es unendlich viele Texte, denn

(1) die Anordnung ist beliebig, (2) Wiederholungen sind zulässig, und

(3)  $\#$  kann beliebig eingefügt werden.

Ein Text modelliere den Beispielstrom (aus der “gewählten” Sprache  $L \in \mathcal{E}$ ) in den Lerner, der seine *Hypothesen* in Form von Turingmaschinen (Gödelnummern) oder Programmen oder Grammatiken / Automaten eines bestimmten Typs äußern kann.

Setze  $T[n] = (T(0), \dots, T(n-1))$ .

$SEQ = \{T[n] \mid T \text{ Text}, n \in \mathbb{N}\}$  ist die Menge aller endlichen Folgen über  $\mathbb{N} \cup \{\#\}$ .

Die *Länge* von  $\sigma \in SEQ$  werde mit  $|\sigma|$  bezeichnet.

**Bem.:**  $T$  beginnt mit  $\sigma$  genau dann, wenn  $T[|\sigma|] = \sigma$ .

**Bem.:**  $T[n]$  ist die Datenmenge, die den Lerner bis zum  $n$ -ten Zeitpunkt zur Verfügung steht.

Gehen wir von einer fixierten Nummerierung aller Turingmaschinen aus, so können wir einen *Lerner*, auch *Inferenzmaschine (IM)* genannt, als (zunächst beliebige) partielle Funktion  $F : SEQ \dashrightarrow \mathbb{N}$  verstehen.

Notation:  $F(T[n]) \downarrow$ :  $F$  ist definiert auf  $T[n]$ , das heißt, der Lerner äußert eine Hypothese nach Beobachtung von  $(T(0), \dots, T(n-1))$ .

Zugehörige Sprache:  $L(F(T[n]))$ .

F *konvergiert* auf Text T, falls es einen *Grenzwert*  $i \in \mathbb{N}$  gibt,  
so dass  $\exists n_0 \in \mathbb{N} \forall n \geq n_0 : F(T[n]) = i$ .  
In Zeichen:  $F(T) \downarrow = i$ .

F *identifiziert* Text T genau dann, wenn  
 $\exists i \in \mathbb{N} : F(T) \downarrow = i \wedge L(i) = \text{Inh}(T)$ .

F *identifiziert*  $L \in \mathcal{E}$  genau dann, wenn  
 $\forall \text{Texte } T : \text{Inh}(T) = L \Rightarrow F \text{ identifiziert } T$ .

F *identifiziert*  $\mathcal{L} \subseteq \mathcal{E}$  genau dann, wenn  
 $\forall L \in \mathcal{L} : F \text{ identifiziert } L$ .

(sonst heit  $\mathcal{L}$  *nicht identifizierbar*.)

Anstelle von *Identifikation* spricht man auch vom *Textlernen*.

## Zurück zu den Beispielen

$$\mathcal{C}_1 = \{M_n \subseteq \mathbb{N} \mid n \in \mathbb{N}, M_n = \mathbb{N} \setminus \{n\}\}.$$

Ein Text für  $M_2$  könnte sein: 5##3#3#1#(11)#0#00(13) . . . Klammern als Hilfssymbole

Da klar ist, dass  $\mathcal{C}_1$  die Konzeptklasse ist, wäre  $n$  eine sinnvolle Codierung der Hypothese  $M_n$ .

Welche Hypothese sollte ein Lerner nach Empfangen von  $T[n]$  äußern?

Klappt das auch für  $\mathcal{C}_2 = \mathcal{C}_1 \cup \{\mathbb{N}\}$ ?