

Theoretische Grundlagen der Informatik

Tutorium 11

Institut für Kryptographie und Sicherheit



Was bisher geschah...

Das Hamilton-Kreis Problem ist NP-vollständig

In der Klasse NP liegen nicht-entscheidbare Probleme

Das Vertex-Cover Problem ist NP-vollständig

Semi-entscheidbare Sprachen sind unter Komplementbildung abgeschlossen

◀ ▶ ◀ ▶ ↺ 🔍 ↻

Zu jeder CH-2-Sprache gibt es eine CH-1-Grammatik

A set of small navigation icons typically found in Beamer presentations, including symbols for back, forward, search, and other slide controls.

Informationstheorie

Beispiel: Das Wort, das aus 1000 Nullen besteht (Alphabet: ASCII)

[illegible]

Eine Beschreibung eines Wortes w ist ein Programm bei dessen Ausführung das Wort erzeugt wird. Die Länge dieses Programmes ist dann ein $d(w)$.

Program Nullfolge (n)

```
begin  
  for  $i := 1$  to  $n$   
    print "0"  
  end
```

Eine minimale Beschreibung eines Wortes w heißt
Kolmogorow-Komplexität $K(w)$

- Also: $\forall d(w) : |d(w)| \geq |K(w)|$
- Die Länge von $K(w)$ ist abhängig von der Struktur von w

Falls $|K(w)| \geq |w|$ heißt das Wort unkomprimierbar.

Die Kolmogorow-Komplexität ist nicht entscheidbar aber
semi-entscheidbar.

Eine minimale Beschreibung eines Wortes w heißt
Kolmogorow-Komplexität $K(w)$

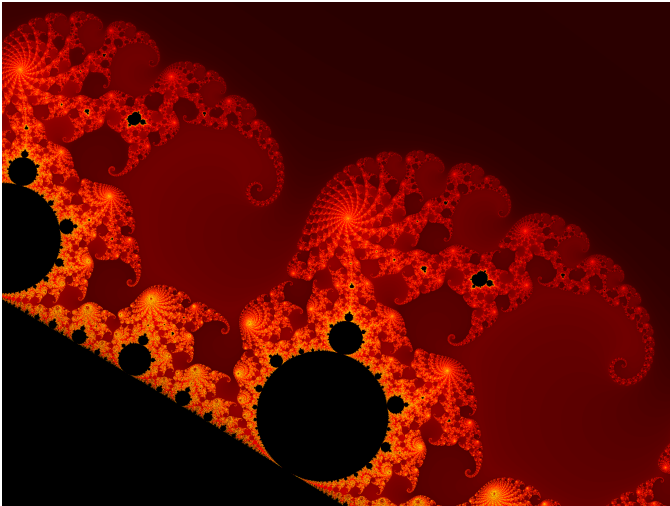
- Also: $\forall d(w) : |d(w)| \geq |K(w)|$
- Die Länge von $K(w)$ ist abhängig von der Struktur von w

Falls $|K(w)| \geq |w|$ heißt das Wort unkomprimierbar.

Die Kolmogorow-Komplexität ist nicht berechenbar aber rekursiv aufzählbar.

1. Beweisen Sie, dass $K(x)$ nicht berechenbar ist!
2. Beweisen Sie, dass die Menge der nichtkomprimierbaren Strings \mathcal{L} nicht rekursiv aufzählbar ist!
3. Geben Sie eine möglichst gute obere Schranke für die Kolmogorow-Komplexität von 0^n an!
4. Geben Sie eine möglichst gute obere Schranke für die Kolmogorow-Komplexität der Binärdarstellung der n -ten Primzahl p an!
5. Sei x ein Palindrom. Geben sie eine möglichst gute obere Schranke für $K(x)$ an!
6. Sei π_n die Kreiszahl π bis zur n -ten Nachkommastelle entwickelt. Geben Sie eine möglichst gute obere Schranke für π_n an.

Vorsicht: Aufpassen, in Abhängigkeit wovon eine obere Schranke angegeben werden soll.



- Jede Information bzw. Nachricht besitzt eine Quelle
 - Oft randomisiert a.k.a. Zufallsquellen
 - Wenn alle gesendete Nachrichten unabhängig voneinander sind, ist die Quelle gedächtnislos
- Es gibt immer einen Empfänger, der die Nachrichten beobachtet
- Je unvorhersehbarer die Nachricht, desto mehr Informationsgehalt
 - Wird deshalb auch manchmal Überraschungswert genannt
- Entropie ist ein Begriff für die Dichte der Informationen

- Informationsgehalt soll nicht negativ sein
- Ein sicheres Ergebnis ($p = 1$) enthält keine Information
- Informationen von unabhängigen Nachrichten sollen sich addieren
- Kleine Änderungen der Wahrscheinlichkeit \Rightarrow kleine Änderung des Informationsgehalts
- $I(x) = -\log_b(p(x)) = \log_b(\frac{1}{p(x)})$ erfüllt diese Bedingungen
 - Meist wird als Basis $b = 2$ verwendet

- Entropie ist entsprechend definiert

$$H(X) = \sum_{x \in X} (p(x) \cdot \log_2(\frac{1}{p(x)})) = \sum_{x \in X} (p(x) \cdot I(x))$$

1. Wie groß sind der Informationsgehalt und die Entropie, wenn eine Quelle mit dem Alphabet $\{0, 1\}$ nur aus dem Zeichen 0 bestehende Folgen sendet?
2. An einer Quelle mit n Zeichen tritt jedes Zeichen gleichverteilt auf. Wie groß sind der Informationsgehalt und die Entropie eines einzelnen Zeichens?
3. Berechnen Sie die Entropie des Wurfes eines idealen Würfels mit 8 Seiten, dessen Wahrscheinlichkeit für jede Seite $p = \frac{1}{8}$ ist!
4. Was ist der Unterschied zwischen den beiden Folgen, die aus verschiedenen gedächtnislosen Quellen mit der gleichen Wahrscheinlichkeit für 0 und 1 gesendet werden, wenn man sie unter dem Aspekt Entropie und Ordnung betrachtet?

4.1 ...101010101010101010...

4.2 ...01101100110111000010...

Daten können über einen Kanal von der Quelle zu einem Empfänger gesendet werden. Dieser Kanal ist in der Regel nicht störungsfrei, dass heißt die gesendeten Daten können ungleich zu den empfangenen sein. Ein gestörter Kanal kann durch seine Übertragungswahrscheinlichkeiten $P(r|q)$, welche angeben wie wahrscheinlich es ist, dass r beim Empfänger ankommt, wenn q aus der Quelle gesendet wurde, charakterisiert werden.

Damit ergibt sich der Zusammenhang

$$P(R = r) = \sum_{q \in Q} P(Q = q) P(R = r | Q = q)$$

und für die Wahrscheinlichkeit das r und q gleichzeitig auftreten:

$$P(Q = q, R = r) = P(Q = q) P(R = r | Q = q).$$

Totalinformation oder auch Verbundentropie $H(\text{Quelle } Q, \text{ Empfänger } R)$ ist die gesamte von Quelle und Empfänger erzeugte Entropie

$$H(Q, R) = - \sum_{q \in Q} \sum_{r \in R} P(Q = q, R = r) \log(P(Q = q, R = r))$$

Äquivokation $H(\text{Quelle } Q | \text{ Empfänger } R)$ gibt dem Entropieverlust durch die Übertragung an.

$$H(Q|R) = H(Q, R) - H(R)$$

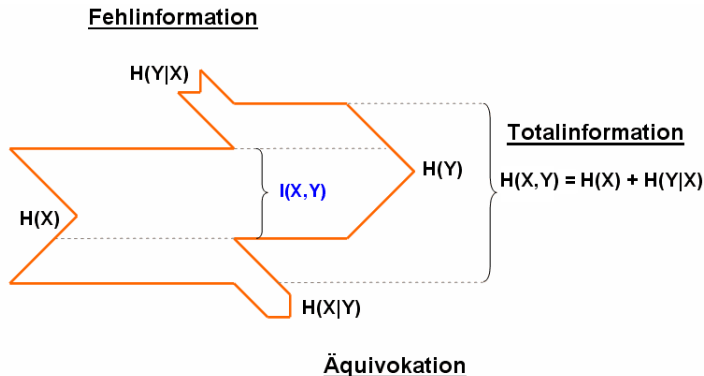
Fehlinformation $H(\text{Empfänger } R | \text{ Quelle } Q)$ entspricht dem anscheinenden Entropiegewinn durch die Übertragung.

$$H(R|Q) = H(Q, R) - H(Q)$$

Transinformation I (Quelle Q , Empfänger R) ist die richtig empfangene Informationsmenge.

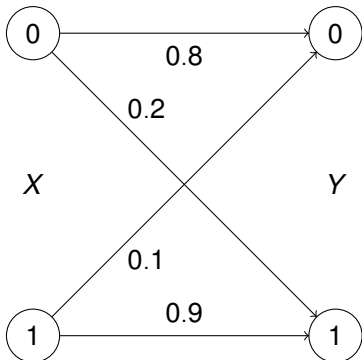
$$I(Q, R) = H(Q) - H(Q|R) = H(R) - H(R|Q) = H(Q) + H(R) - H(Q, R)$$

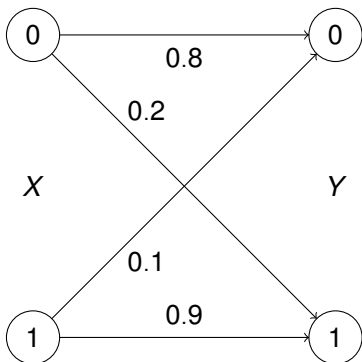
Bild zur Veranschaulichung



Aufgabe B11 A2

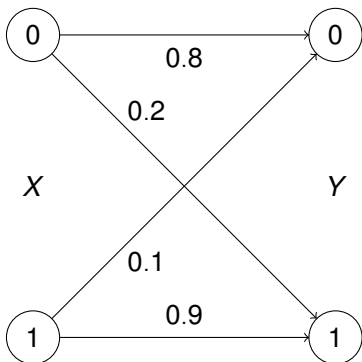
Studieren Sie den Fall eines asymmetrischen binären Kanals mit Quelle X und Empfänger Y . Die Übertragungswahrscheinlichkeiten $P(Y|X)$ seien durch das folgende Diagramm gegeben:





1. Wie groß ist die Wahrscheinlichkeit dafür, dass die Bitkette "1100" als "1001" übertragen wird?
2. Wenn die Entropie der Quelle $H(X) = 1$ bit ist, wie groß ist dann $H(Y)$?
3. Wie groß muss $H(X)$ sein, damit $H(Y) = 1$ bit gilt?

Aufgabe B11 A2



1. Wie groß ist die Verbundentropie $H(X, Y)$ des Übertragungssystems? Gehen Sie ab dieser Teilaufgabe von der Situation der 2. Teilaufgabe aus!
2. Wie groß ist die sog. Irrelevanz $H(Y|X)$? Und wie groß ist die sog. Äquivokation $H(X|Y)$?
3. Wie groß ist schließlich die Transinformation $I(X; Y)$?

Gegeben sei eine gedächtnislose Quelle Q , die mit Wahrscheinlichkeit $p_0 = \frac{1}{4}$ eine 0 und mit Wahrscheinlichkeit $p_1 = \frac{3}{4}$ eine 1 sendet. Gegeben sei zudem ein Empfänger R , der die Zeichen von Q zu empfangen versucht. Dieser Empfänger empfängt eine 0 immer richtig. Sendet die Quelle Q jedoch eine 1, so empfängt R mit Wahrscheinlichkeit $\frac{1}{2}$ eine 1 und mit Wahrscheinlichkeit $\frac{1}{2}$ eine 0.

1. Berechnen Sie die Information $I(0)$ und $I(1)$ bezüglich der Quelle Q !
2. Berechnen Sie die Entropie der Quelle Q !
3. Die Quelle Q sendet die Zeichenfolge 0110. Wie hoch ist der Informationsgehalt dieser Zeichenfolge?
4. Berechnen Sie die Totalinformation $H(Q, R)$, die Fehlinformation $H(R|Q)$, die Äquivokation $H(Q|R)$ und die Transinformation $I(Q; R)$!

Kolmogorov Directions



WHEN PEOPLE ASK FOR STEP-BY-STEP DIRECTIONS, I WORRY THAT THERE WILL BE TOO MANY STEPS TO REMEMBER, SO I TRY TO PUT THEM IN MINIMAL FORM.



Dieses Werk ist unter einem "Creative Commons Namensnennung-Weitergabe unter gleichen Bedingungen 3.0 Deutschland"-Lizenzvertrag lizenziert. Um eine Kopie der Lizenz zu erhalten, gehen Sie bitte zu <http://creativecommons.org/licenses/by-sa/3.0/de/> oder schreiben Sie an Creative Commons, 171 Second Street, Suite 300, San Francisco, California 94105, USA.

Davon ausgenommen sind das Titelbild, welches aus der März-April 2002 Ausgabe von American Scientist erschienen ist und ohne Erlaubnis verwendet wird, sowie das KIT Beamer Theme. Hierfür gelten die Bestimmungen der jeweiligen Urheber.