

Informatie theorie

Sebastiaan Polderman
0820738

Paul Sohier
0806122

3 februari 2011

Hoofdstuk 1

Informatie

1.1 Opdacht 1

Een roulettespel heeft een draaischijf met 38 genummerde vakjes: 18 rode, 18 zwarte en 2 groene vakjes. Op de draaiende schijf wordt een balletje geworpen. Als de schijf tot rust komt, zal het balletje in één van de vakjes blijven liggen. Elk vakje heeft evenveel kans om het balletje te vangen. De zwarte vakjes zijn oneven genummerd van 1, 3, 5, ..., 35, de rode vakjes zijn even genummerd van 2, 4, 6, ..., 36 en de twee groene vakjes hebben de 'nummers' 0 en 00. Zodra de croupier de kleur of het nummer van het winnende vakje genoemd heeft, mag er niet meer ingezet worden.

- (a) Hoe groot is de selectieve informatie over elke kleur van het vakje?*
- (b) Hoe groot is de gemiddelde informatie over de kleur van het vakje?*
- (c) Hoe groot is de gemiddelde informatie over het nummer van het vakje?*
- (d) Hoe groot is de conditionele entropie (equivocatie) van de kleur als het nummer van het vakje al bekend is?*
- (e) Hoe groot is de conditionele entropie (equivocatie) van het nummer als de kleur van het vakje al bekend is?*
- (f) Hoe groot is de gemeenschappelijke entropie van de kleur en het nummer van het vakje?*
- (g) Hoe groot is de onderlingen entropie van de kleur en het nummer van het vakje?*
- (h) maak van $H(N, K)$, $H(K)$, $H(N)$, $H(N|K)$, $H(N; K)$, $H(K|N)$ een schema zoals figuur 1.3. Houd rekening met de getalswaarde van de entropieën.*

(a)

1.2 Opdracht 4

Volgens bijlage D komen in normale teksten korte woorden frequenter voor dan lange woorden. In het 'Groene boekje' woordenlijst van de Nederlandse taal) blijkt dat niet te kloppen. Geef hier een verklaring voor.

De drie bestaande lidwoorden zijn veel gebruikte woorden in de Nederlandse taal. Lidwoorden worden vaker gebruikt als “normale” woorden, waardoor de verhouding hierdoor al niet klopt. Maar bijvoorbeeld ook werkwoorden en ook persoonsvormen zijn gemiddeld genomen korter. Er zijn dus wel meer verschillende lange woorden, maar die worden minder “hergebruikt” als de eerder genoemde korte woorden.

1.3 Opdracht 5

Binare Coded Decimals ('BCD') is een code waarbij een getal van 0, 1, 2, ..., 99 in een 8 bit-woord (een 'byte') gecodeerd wort. Hoeveel redundantie bevat zo'n BCD-woord?

Hoofdstuk 2

Codesystemen voor storingsvrije omgevingen

2.1 Opdracht 1

Een bron genereert een onafhankelijke rij symbolen uit het alfabet $\{0, 1\}$. De kans op een 0 is 0,9, en kans op een 1 is 0,1. De rij getallen wordt met een 'Run-Length coding' gecodeerd tot een rij met symbolen uit het alfabet $\{a, b, c, d, e, f, g, h, i\}$. Tenslotte wordt deze 'run length' codewoorden weer gecodeerd met een huffmancode.

b-code	r-code
1	a
01	b
001	c
0001	d
00001	e
000001	f
0000001	g
00000001	h
00000000	i

- (a) Bereken de entropie van de bron.
- (b) Bereken het gemiddeld aantal bronsymbolen per run-length codewoord.
- (c) Bereken het gemiddeld aantal bit van de Huffmancode per run-length woord.
- (d) Bereken het gemiddelde aantal bronsymbolen b per Huffmansymbool h .

2.2 Opdracht 4

Waarom zouden de makers van 'gzip' de blokverwijzingen beperkt hebben?

2.3 Opdracht 5

In het DNA van de bacterie Micrococcus Lysodeiktus hebben de basen A, C, T, G de volgende waarschijnlijkheid: $P(A) = P(T) = 29/200$ en $P(C) = P(G) = 71/200$. Bij de bacterie E.Coli is deze verdeling: $P(A) = P(T) = P(C) = P(G) = 1/4$. Welke bacterie zou van de twee het meest complexe organisme zijn?

2.4 Opdracht 6

Het decompressie-algoritme van het programma 'bzip2' maakt gebruik van een inversie permutatie $T(i)$ om uit de laatste kolom de bronrij terug te vinden. Wat is er fout aan de volgende redenering om de bronrij terug te vinden uit tabel 2.5, gegeven dat de rij-index van de bronrij de waarde 3 heeft?

Men kan uit de tabel 2.5 aflezen dat de onbekende bronrij moet beginnen met een 'o' (Rij 3, kolom 2) en eindigen met een 'b' (rij 3 kolom 1). Vervolgens blijkt de rij bronsymbolen uit alle andere tweetallen te zijn opgebouwd voor de tussenliggende symbolen: 'ob', 'ro', 'oo', 'rr', 'or'. Wij weten alleen niet in welke volgorde. Wel is bekend dat elk tweetal exact

Met deze gegevens kunnen wij de bronrij herstellen: Start met 'o' dan zijn er twee volgende letters mogelijk: 'b' en 'o' (vanwege 'bo' en 'oo'). De rij 'ob' heeft geen opvolger en is dus geen oplossing. De rij 'oo' heeft als uitbreiding 'oor' (Vanwege 'or'). Dit passen en meten kunnen wij herhalen tot wij de originele bronrij 'oorrob' gevonden hebben.

Hoofdstuk 3

Coderingen voor storingsrijke omgevingen

3.1 Opdracht 1 *

Een BSC heeft een *Binary Error Rate* van 0,3. Wat is de discrete kanaalcapaciteit van dit kanaal?

3.2 Opdracht 2 *Pp

Noem 3 decodeerprincipes en hun eigenschappen.

MAP Maximum-a-Posteriori is een decodeerprincipe die gebruik maakt van over het algemeen zo laag mogelijke decodeer fout te houden. Het decodeerprincipe kiest een zo grootmogelijke x_i uit $P(X = x_i|Y = y_i)$ waardoor het codewoord y_i het meest in de buurt komt.

ML Maximum Likelihood is een decodeerprincipe die voornamelijk gebruikt wordt bij het decoderen van uniform verdeelde bronwoorden. om dit te doen dient je een x_i zo hoog mogelijk te hebben bij $P(Y = y_i|X = x_i)$ (y_i is in dit geval het code woord)

MD Minimum Distance ...

3.3 Opdracht 3 *

De *Soundex codering* is een codering die bronwoorden uit een West-Europese spreektaal vertaalt in codewoorden van één letter gevolgd door drie cijfers. Het voordeel van deze codering is dat de woorden die veel op elkaar lijken qua uitspraak, dezelfde code krijgen. Soundex wordt veel toegepast in spellingscontrole in woordprocessors, reisplanners en reserveringssystemen etc. Bijvoorbeeld, de namen 'brok', 'brock', 'broek' geven dezelfde code B620. Daarentegen geven de namen 'jansen', 'janssen', 'jansens' de J525.

Het soundex-algoritme werkt als volgt:

- (a) *De eerste letter van het bronwoord wordt de beginletter in het Soundex codewoord*
- (b) *De volgende 3 cijfers komen uit de volgende tabel. Zijn worden in volgorde opgebouwd in volgorde van de letters in het bronwoord. Als het bronwoord te kort is voor een volledig Soundex codewoord, wordt het Soundex codewoord aangevuld met nullen. Te lange codewoorden worden afgebroken na drie cijfers.*

code	letter	uitspraakorgaan
1	b p f v	lippen
2	c s k g j q x z	keel
3	d t	tanden
4	l	tong voor
5	m n	neus
6	r	tong achter
geen	a e h i o u y w	

Deze tabel geeft de cijfercodering van de letters aan. De meeste medeklinkers zijn volgens uitspraak gegroepeerd. De klinkers en de zachte medeklinkers krijgen geen cijfercode. Hoewel het Soundex-algoritme goed werkt voor West-Europese talen, is het niet voor andere spreektaalen geschikt.

- (a) *Welke aspecten maken Soundex codering geschikt voor West-Europese talen?*
- (b) *Een andere manier om alternatieve woorden te vinden is de 'Edit Distance':*
 - *Spatie tussenvoegen;*
 - *Twee buurletters verwisselen;*
 - *Een letter vervangen door een andere;*

- *Het verwijderen van een letter;*
- *Een letter toevoegen.*

Wat is het belangrijkste verschil tussen de 'Edit Distance' en Soundex?

3.4 Opdracht 4

Gegeven een taal met 8 bronwoorden van 3 bit.

- (A)) *Hoeveel redundantie moeten de codewoorden bevatten om een taal met 8 bronwoorden van ieder 3 bit intolerant voor 2 bit fouten te maken?*
- (B) *Welke CRC-polynoom zou in aanmerking komen om de bronwoorden te beschermen tegen 1 en 2 bit fouten?*

3.5 Opdracht 5

Een geheugenloos kanaal tussen X en Y heeft de volgende eigenschappen
 $P(Y = y|X = x) = 0,5$

- (A) *Bepaal de discrete kanaalcapaciteit van het kanaal in figuur 5.5?*
- (B) *Ontwerp een transmissiecode waarmee via dit kanaal foutloze transmissie plaats kan vinden.*

Hoofdstuk 4

Cryptografie

4.1 Opdracht 1 I

*Probeer het volgende Ceasargecodeerde bericht teontcijferen:
LNNZDPLNCDJHQLNRYHUZRQ*

Het ondcijveren van dit Ceasargecodeerde bericht kan onderandere op de volgende manier door alle mogelijke uitkomst op te schrijven tot dat je een leesbaar bericht tegen komt

0	LNNZDPLNCDJHQLNRYHUZRQ
1	KMMYCOKMBCIGPKMQXGTYQP
2	JLLXBNJLABHFOJLPWFSXPO
3	IKKWAMIKZAGENIKOVERWON

In dit geval is de meest logiese uitkomst: Ik kwam ik zag en ik overwon

4.2 Opdracht 2 I

Geef enkele voorbeelden waaruit blijkt dat berichten in het algemeen niet uniform verdeeld zijn. Welke oplossing is geschikt om deze berichten uniform verdeeld te maken?

Om een bericht uniform te verdelen is er onderandere een mogelijk hijd om het bedricht in te pakken ofwel comprimeren dit heeft als gevolg dat elk teken of teken reeks gemiddelt even vaak voorkomt.

4.3 Opdracht 3 I

Een andere manier om geheime boodschappen te versturen is steganografie.

- (a) *Wanener zouden partijen steganografie gebruiken?*

Als er een open medium is waar het bericht over verstuurt kan worden waardoor de daatwerkelijke boodschap geheim dient te blijven. Dit is veel gebruikt in het engelse verzet tijdens de orlog. (Er zijn destijds een hoop gijten gemolken)

- (b) *Wat is het nadeel van steganografie?*

Het nadeel van steganografie is dat als het code boek uitlekt iedereen weet wat de berichten betekenen en je beperkt ben tot een code boek om te achterhalen wat een code betekent. je kan namelijk niet alle comandows kwijd in een code boek.

4.4 Opdracht 4 *

Een bekende manier om geheime boodschappen te ontcijferen is gebruik te maken van letterfrequenties. Deze methode werkt bij systemen waarbij de letters simpelweg vervangen worden door andere tekens, zoals monoalfabetische substitueren. Methoden die gebruik maken van verwisselingen van letterposities zijn minder kwetsbaar voor deze methoden.

- (a) *Welke principes zijn volgens Shannon noodzakelijk voor een betrouwbaar cryptografisch systeem?*

...

- (b) *Als de letters uniform verdeeld zijn in een bericht dan hebben alle letters $i = 1 \dots 26$ evenveel kans om op te treden $p(X = a) = p_a = 1/26$. Indien wij een ander bericht van gelijke lengte met willekeurig verdeelde letters op het eerste bericht leggen, dan is de kans dat een positie twee letters 'a' op elkaar liggen gelijk aan $P(X = a \cap x = a) = p_a^2 = (1/26)^2 = 0,0385$. Als wij deze methode per taal uitvoeren, blijkt dat deze coïncidentie per letter per taal verschilt. Om deze eigenschap van een taal met een kental te beschrijven wordt zij gedefinieerd als de coïncidentie-index: $i_c = \sum_{i=1}^{26} p_i^2$:*

taal	i_c
Engels	00661
Frans	0,0778
Duits	0,0762
Italiaans	0,0738
Japans	0,0819
Russische	0,0529
Random	0,0385

Bereken de coïncidentie-index voor de Nederlandse taal. Maak gebruik van de gegeven letterfrequenties in bijlage C.

- (c) *Hoe zou de coïncidentie-index i_c gebruikt kunnen worden bij het kraken van een cipher-text?*
als de taal van de tekst bekend is dan kan bij onderandere een Ceasargecodeerd bericht sneller gezien worden welke het is door een paar regels over elkaar te leggen.

4.5 Opdracht 5 I

Waarom moet de entropie $H(K|C)$ zo groot mogelijk zijn?

De entropie dient zo hoog mogelijk te zijn zodat als C bekend is dat dan de K niet makkelijk gevonden.

4.6 Opdracht 6 FORMULE

Een natuurlijke tekst in het Nederlands heeft een relatieve nulde-orde redundantie van 50%. De Nederlandse tekst wordt op karakterbasis met een Ceasarcode versleuteld.

- (a) *Bereken de kritieke lengte van de cipher-text.*
@PAPIER PAUL HELP AUB met INVOEREN
- (b) *Indien de Nederlandse tekst gecomprimeerd wordt met een code-efficiëntie van 70%, wat is dan de kritieke lengte van de Caesar codering?*