

# Neural networks

## Architectures and training tips

Who? Sebastian Björkqvist

From? IPRally Technologies

When? 09.01.2019

# Why neural networks?

- Can approximate any function [Hornik, 1991]
- May learn to respond to unexpected patterns
- Useful especially when the amount of data is large
- Less need for feature engineering compared to traditional ML methods

# Mitä on informaatio?

Algoritmien ollessa kyseessä  
**Churchin-Turingin teesi** kertoo  
minkälaiset asiat ovat laskettavissa.

# Mitä on informaatio?

Algoritmien ollessa kyseessä  
**Churchin-Turingin teesi** kertoo  
minkälaiset asiat ovat laskettavissa.

Millä tavalla voidaan vastaavasti  
määritellä informaatio?

# Merkkijonon informaatiomäärä

Haluamme määritellä jonon informaatiomäärän ja verrata sitä jonon pituuteen.

Informaatiomäärä on siis merkkijono.

## Merkkijonon lyhin kuvaus

Olkoon  $x$  merkkijono binäärimuodossa.  
Jonon  $x$  **lyhin kuvaus**  $d(x)$  on lyhin merkkijono  $\langle M, w \rangle$ , jolle pätee että Turingin kone  $M$  palauttaa merkkijonon  $x$  syötteellä  $w$ .

Määrittelemme jonon  $\langle M, w \rangle$   
konkatenoituna merkkijonona  $Mw$ .

Jonon  $x$  **Kolmogorov-kompleksiteetti**

$K(x)$  on jonon lyhimmän kuvauksen pituus,  
toisin sanoen

$$K(x) = |d(x)|$$

On olemassa vakiot  $c_1$  ja  $c_2$ , joille pätee

1  $K(x) \leq |x| + c_1$

2  $K(xx) \leq K(x) + c_2$

kaikilla merkkijonoilla  $x$ .



## Konkatenoidun jonon kompleksiteetti

Kahden mielivaltaisen jonon konkatenation kompleksiteetille voimme helposti todistaa seuraavan ylärajan:

On olemassa vakio  $c$ , jolle pätee

- $$K(xy) \leq 2 \cdot K(x) + K(y) + c$$

kaikilla merkkijonoilla  $x$  ja  $y$ .

## Konkatenoidun jonon kompleksiteetti

Todistuksen idea: Tuplataan kuvauksen  $d(x)$  bitit, ja konkatenoidaan perään kuvaus  $d(y)$ . Väliin lisätään erotin 01.

## Konkatenoidun jonon kompleksiteetti

Todistuksen idea: Tuplataan kuvauksen  $d(x)$  bitit, ja konkatenoidaan perään kuvaus  $d(y)$ . Väliin lisätään erotin 01.

Esimerkiksi jonoilla  $d(x) = 0110110$  ja  $d(y) = 1110001$  saadaan

## Konkatenoidun jonon kompleksiteetti

Todistuksen idea: Tuplataan kuvauksen  $d(x)$  bitit, ja konkatenoidaan perään kuvaus  $d(y)$ . Väliin lisätään erotin 01.

Esimerkiksi jonoilla  $d(x) = 0110110$  ja  $d(y) = 1110001$  saadaan

$$\underbrace{00111100111100}_{d(x) \text{ tuplattuna}} 01 \underbrace{1110001}_{d(y)}$$

# Konkatenoidun jonon kompleksiteetti

Voimme saavuttaa myös ylärajan

- $K(xy) \leq 2 \cdot \log_2(K(x)) + K(x) + K(y) + c,$

# Konkatenoidun jonon kompleksiteetti

Voimme saavuttaa myös ylärajan

- $K(xy) \leq 2 \cdot \log_2(K(x)) + K(x) + K(y) + c$ ,  
mutta osoittautuu mahdottomaksi saavuttaa raja
- $K(xy) \leq K(x) + K(y) + c$ .

## Kolmogorov-kompleksiteetin optimaalisuus

Turingin koneen vaihtaminen joksikin muuksi funktioksi määritelmässä ei olennaisesti muuta merkkijonon kompleksiteettia.

Tämä johtuu siitä, että voimme simuloida kaikkia algoritmeja Turingin koneella.

# Tiivistyvät merkkijonot

Merkkijono  $x$  on **c-tiivistyvä**, jos

$$K(x) \leq |x| - c.$$

Jos merkkijono ei ole 1-tiivistyvä, on se **tiivistymätön**.



# Tiivistymätön merkkijono?

Onko olemassa tiivistymättömiä merkkijonoja?

## Tiivistymätön merkkijono?

Onko olemassa tiivistymättömiä merkkijonoja?

Pituutta  $n$  olevia merkkijonoja on  $2^n$  kappaletta, mutta tätä lyhyempiä merkkijonoja on vain  $2^n - 1$  kappaletta.

Ainakin yksi pituutta  $n$  oleva jono on siis tiivistymätön.

# Kompleksiteetin määrittäminen

Brute force-algoritmi ei toimi, sillä saatamme ajautua ikuiseen silmukkaan.

## Kompleksiteetin määrittäminen

Brute force-algoritmi ei toimi, sillä saatamme ajautua ikuiseen silmukkaan.

Yleistä algoritmia kompleksiteetin määrittämiselle ei ole.

Ongelma on itseasiassa Turing-yhtäpitävä pysähtymisongelman kanssa.

## Tiivistymättömän jonon ominaisuuksia

Yleisesti ei ole mahdollista selvittää, onko jokin jono tiivistymätön.

Tiivistymättömillä jonoilla on paljon samoja ominaisuuksia kuin satunnaisilla jonoilla.

Jonon lyhin kuvaus  $d(x)$  on lähes tiivistymätön.

- Kolmogorov-kompleksiteetti kertoo merkkijonon informaation sisällön
- Kompleksiteetti ei olennaisesti riipu käytetystä laskentamallista
- Tiivistymättömät jonot ovat satunnaisjonojen kaltaisia
- Kompleksiteettia ei yleensä voida määrittää

# References



Nielsen, Michael A. *Neural Networks And Deep Learning*. Determination Press, 2015.

<http://neuralnetworksanddeeplearning.com/>



Hornik, Kurt. *Approximation Capabilities of Multilayer Feedforward Networks*. *Neural Networks*, 4(2), 251–257, 1991.