

N -грами маркы

Маркын сүйлө: $p: \text{мэдээлэх} \rightarrow [0, 1]$

Нийтний мэдээлэхийн сонсгалыг ишигээхийн "Багасгах"

$$\sum p(s) = 1.$$

Сэндэгн

→ нийтэгэс
→ шинэчлэх
оны бодол

- Голдоп саналыг багасгахаар язсандаа эхийн
- Голдоп саналыг төнүү, голдоп багасгахаар язсандаа

$$p(s \text{ угф}) > p(s \text{ угф-ийн}) > 0$$

$$p(s) = p(w_1, w_2, w_3, \dots, w_N) = \text{нийтэгэс}$$

$$= p(w_N | w_1, w_2, \dots, w_{N-1}) \cdot p(w_1, \dots, w_{N-1})$$

$$= p(w_N | w_1, w_2, \dots, w_{N-1}) \cdot$$

$$p(w_{N-1} | w_1, w_2, \dots, w_{N-2}) \cdot$$

$$p(w_2 | w_1) \cdot$$

$$p(w_1)$$

*** s бүхий кора

$$p(s \text{ бүхий кора}) = \\ = p(\text{кора} | s \text{ бүхий}).$$

$$\cdot p(s \text{ бүхий})$$

= б тусалж мэдээлэхийн энэ чөнөгийн санд

$$\approx \text{бүхийн } b \text{-ийн } p(w_i | w_1, w_2, \dots, w_{i-1}) \text{ нийк } \underbrace{p(w_i | w_{i-1}, \dots, w_i)}_{N \text{-ийн санд}}$$

$$= p(w_N | w_{N-1}, \dots, w_1) \cdot \left. \begin{array}{l} p(w_{N-1} | \dots, \dots, w_1) \cdot \\ p(w_1 | \dots, \dots, w_1) \end{array} \right\} (1)$$

хувьшигээр \rightarrow залуус

$$p(T_N = w_N | T_{N-1} = w_{N-1})$$

ц. бен

конк.
зарчмын

Когда $h=2$.

$$p(w_1, w_2, \dots, w_N) = p(w_1 | *) \cdot p(w_2 | w_1) \cdot p(w_3 | w_2) \cdots p(w_N | w_{N-1})$$

если $h=1$

$$p(w_1, w_2, \dots, w_N) = p(w_1) \cdot p(w_2) \cdots p_N(w_N)$$

Как оценить $p(w_i | w_j)$?

Мы хотим использовать текущий и предыдущий измерения.

Считаем вероятность n -граммы, т.е. неизвестное значение w_n в n словах $c(\dots) = \text{const}$

§ ugly rusty, § busy here, § busy com.

$$c(\text{§ ugly}) = 1 \quad c(\text{§ busy}) = 2$$

$$p(w_n | w_1, w_2, \dots, w_{n-1}) = \frac{c(w_1, \dots, w_{n-1}, w_n)}{c(w_1, \dots, w_{n-1})}$$

$$= \frac{\sum_{w \in V} c(w_1, \dots, w_{n-1}, w)}{c(w_1, \dots, w_{n-1})}$$

$$p(\text{busy} | \text{§}) = \frac{c(\text{§ busy})}{c(\text{§})} = \frac{2}{3}$$

$$= \frac{c(w_1, \dots, w_{n-1}, w_n)}{c(w_1, \dots, w_{n-1})} \cdot (2)$$

Все, наверно неупорядочено!!!

$$p(w_1, \dots, w_N) = (1) = \text{оценка} \text{ repeat } (2).$$

При генерации текста:

здесь $n-1$ слов w_1, w_2, \dots, w_{n-1} ,
занес w_n будущее значение в память

тако $p(\cdot | \omega_1, \dots, \omega_{n-1})$ именуем ω_{n-1} то
последнее $p(\cdot | \omega_2 \omega_3 \dots \omega_n)$.

Синхронизация

Проблема. $p(\text{я бывш трансформер}) = p(\text{трансформер} | \dots)$
— не знаю слова.

$p(\text{трансформер} | \dots) = 0$. \Rightarrow я могу не знать слова 0.

Обычно. Бе трансформер слова заменяется на $\langle \text{UNKN} \rangle$
(unknown)

Чтобы, что слово —> бе скончаное слово + слово UNKN.

$p(\omega_n | \omega_1, \dots, \omega_{n-1}) = 0$, так что ω_n не будет —
бытьnone $\omega_1, \dots, \omega_{n-1}$. "я узя чай"

\Rightarrow бе это предположение то же
смысл 0.

В конече есть бе
трансформер, но нет то
чего бы.
или $n=1$

Синхронизуете бе
вспомогат $\neq 0$.

$$p(\text{чай} | \text{чай}) = \frac{0}{\dots} = 0$$

Будет синхронизацией.

Будет

1. начес (Lid...)

$$p(\omega_n | \omega_1, \dots, \omega_{n-1}) = \frac{C(\omega_1, \omega_2, \dots, \overline{\omega_n}) + d}{C(\omega_1, \dots, \omega_{n-1}) + d / V}$$

V-словарь

1/V-поясн словаря

$p(\cdot | \omega_1, \dots, \omega_{n-1})$ всп-тб

Начес: $d = 1$ (можно $d = 0, 1$ и т.д.)

2. Унреплондукт, где один

$$p(w_n | w_1, \dots, w_{n-1}) = \frac{c(w_1, w_2, \dots, w_n)}{c(w_1, w_2, \dots, w_{n-1})} \quad \leftarrow n \text{ разм}$$

$$\frac{c(w_2, \dots, w_n)}{c(w_2, \dots, w_{n-1})} \quad \leftarrow n-1 \text{ разм}$$

$$\frac{c(w_3, \dots, w_n)}{c(w_3, \dots, w_{n-1})} \quad \leftarrow n-2 \text{ разм}$$

т.е. $\tilde{p}(\text{cheat} | \text{sl. ugg}) = p(\text{cheat} | \text{sl. ugg}) \cdot p(\text{cheat} | \text{ugg})$

$$\frac{c \dots}{c \dots} \quad \frac{c \dots}{c \dots}$$

$$p(\text{cheat}) = \frac{c \dots}{c \dots}$$

Как устанавливать оценки величин p измеренности?

Унреплондукт. Составить с логарифмической.

И $n=3$ где пример

$$\tilde{p}(w_3 | w_1, w_2) = \lambda_3 p(w_3 | w_1, w_2) + \lambda_2 p(w_3 | w_2) + \lambda_1 p(w_3)$$

$$\lambda_1 + \lambda_2 + \lambda_3 = 1 \quad \lambda_i \geq 0$$

λ_i - это же веса скрыт.

Несколько оценок.

Если $p(w_3 | w_1, w_2) = 0$, тогда

$p(w_3 | w_2)$ Если тоже = 0

$p(w_3)$

Чтоб $p(\cdot | w_1, w_2) = \delta_{\text{без измерения}}$, где есть же

$$\tilde{p}(w_3 | w_1, w_2) = \begin{cases} 0.6 p(w_3 | w_1, w_2), & \text{если } \neq 0 \\ 0.4 p(w_3 | w_2) \cdot 0.6, & \text{иначе, если } \neq 0 \\ 0.4 p(w_3) \cdot 0.6, & \text{иначе, если } \neq 0 \\ 0.4 \cdot 1, & \text{иначе, если } \neq 0 \end{cases}$$

наиболее вероятные
Xeser - Ney

для $h=2$

$$\tilde{p}(\omega_2 | \cup_1) = \frac{c(\omega_1, \omega_2) - \delta}{c(\omega_1)} + \frac{\log \frac{c(\omega_1, \omega_2)}{c(\omega_1, \omega_2)}}{c(\omega_1, \omega_2)}$$

↓
если $c(\omega_1, \omega_2) \neq 0$
или $\log \frac{c(\omega_1, \omega_2)}{c(\omega_1, \omega_2)} \neq 0$
то $\log \frac{c(\omega_1, \omega_2)}{c(\omega_1, \omega_2)} = 0$
иначе $\log \frac{c(\omega_1, \omega_2)}{c(\omega_1, \omega_2)} = 0$
 ω_2
(New York)
↑
1. New York Более вероятно.

Как оценить качество модели?

1. Модель качества

p текста.

если текст правильный \Rightarrow
это будет значение δ_{min} \rightarrow
меньшее.

$$p\{\text{текст}\} = p\{\omega_1, \omega_2, \dots, \omega_n\} = (1).$$

небольшое значение ω_j \rightarrow underflow (ошибки вычислений)

$$-\log_2 p\{\text{текст}\} = -\log_2 p(\omega_1 * \dots * \omega_n) = -\log_2 p(\omega_2 | \omega_1 * \dots * \omega_n) -$$

первый член.

также называется perplexity. Довольно сложная математическая модель.

2.

успешно | неудачно

80%

20%

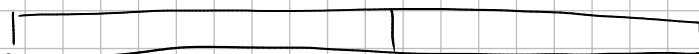
успешно | неудачно

успешно

perplexity.

3. Ko moi xem backoff nhyungo project.

- Nnrec ($\alpha=1$, $\alpha=0.1$)
 - Kneser-Ney
 - Simple Backoff
- } Rheme principle



method 1

method 2

perplexity method 1

method 2

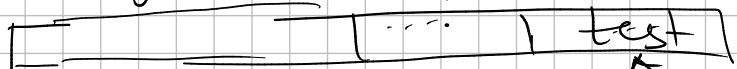
← method

Backoff

nhyungo

method

oxygenate. Haipoune



60% b

20% t

↑

grs
Backoff nhyungo method

oxygenate perplexity
nhyungo method.

Key

- fctis morphic

- haipoune phonic method

- Backoff nhyungo in oxygenate & perplexity

- more unpredictable result.