

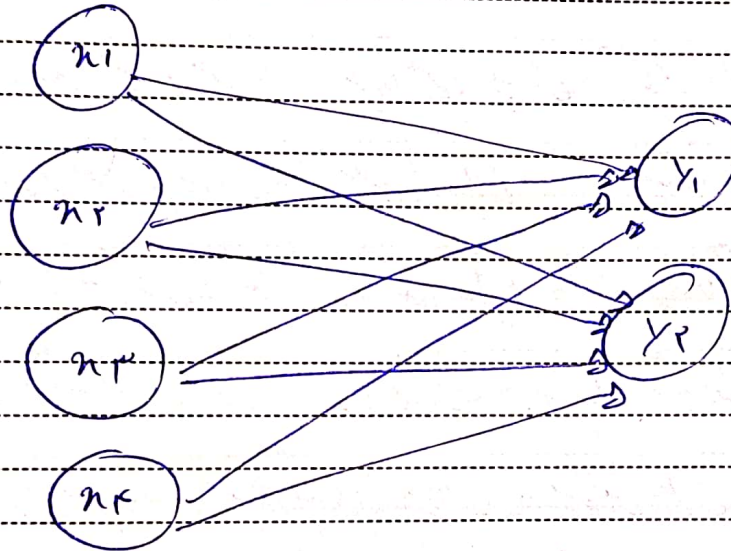
۹۹۵۲۲.۳۲

اسیر محمد سمیع جانی

9:00

جنگی طیارہ

10:00



11:00

12:00

13:00

$$w_1 = [0.2, 0.4, 0.6, 0.8], w_2 = [0.9, 0.7, 0.5, 0.3]$$

14:00

$$x_1 = [1 \ 0 \ 0 \ 0] \quad x_2 = [0 \ 0 \ 0 \ 1]$$

3

$$x_3 = [0 \ 1 \ 1 \ 0] \quad x_4 = [1 \ 0 \ 0 \ 0]$$

1:

یہ طیارہ کون آیا؟ یہ طیارہ کونسی ہے؟ یہ طیارہ کونسی ہے؟ یہ طیارہ کونسی ہے؟

ان ٹویٹس کے خروجی پر پتہ لگنا کہ وہ کونسی ہے؟ وہ کونسی ہے؟ وہ کونسی ہے؟

$$x_1 = [1 \ 1 \ 0 \ 0]$$

$$\arg \min \|x - w_j\|$$

 d_1

فاصله آقلیدس برای نوردهی
خروجی اول

$$d_1^2 = (1-1)^2 + (1-1)^2 + (0-1)^2 + (0-1)^2$$

$$d_1^2 = 2$$

$$d_2^2 = (1-1)^2 + (1-1)^2 + (0-1)^2 + (0-1)^2 = 2$$

از آنجایی که $d_1^2 < d_2^2$ (فقط مقایسه است) نوردهی خروجی ۱ و ۲ برنده است

ایستادن نوردهی اول: چون لغت تابع همبستگی در نقطه نوردهی قرار دارد و نوردهی زیر ایستادن داریم

در اصل نوردهی ۱ و ۲

$$w_j(t+1) = w_j(t) + \eta(t) (x_s - w_j(t))$$

نوردهی ایستادن شده برای نوردهی ۱ و ۲ که برنده بودند به صورت زیر است:

$$w_1(t+1) = [1 \ 1 \ 0 \ 0] + 0.5 ([1 \ 1 \ 0 \ 0] - [1 \ 1 \ 0 \ 0])$$

$$w_1(t+1) = [1 \ 1 \ 0 \ 0]$$

$$w_2 = [1 \ 1 \ 0 \ 0]$$

$$w_2 = [0 \ 0 \ 0 \ 1]$$

توضیح:

$$w_1 = [2 \ 4 \ 6 \ 8] \quad w_2 = [1 \ 2 \ 4 \ 8]$$

حاصل فاصله آلفا بین را محاسبه کنیم:

$$d_1^2 = (2)^2 + (4)^2 + (6)^2 + (8)^2 = 120$$

$$d_2^2 = (1)^2 + (2)^2 + (4)^2 + (8)^2 = 85$$

پس است نزدیک خروجی ۱ و ۲ برده می شود

ایستادگی:

$$w_1(t+1) = [2 \ 4 \ 6 \ 8] + 0.5([0 \ 0 \ 0 \ 1] - [2 \ 4 \ 6 \ 8])$$

$$w_1(t+1) = [1 \ 2 \ 3 \ 7]$$

$$w_2 = [1 \ 2 \ 4 \ 8]$$

* همانگونه که در ابتدا توضیح دادیم و در تمام مراحل هم مشخص است ابتدا فاصله آلفا بین را محاسبه می کنیم

و ورودی را محاسبه می کنیم و فاصله آلفا بین را محاسبه می کنیم و به عنوان نزدیکترین برنده معرفی می کنیم

پس ایستادگی در این برای نزدیکترین برنده انجام می دهیم برای نقاط ۳ و ۴ به همین ترتیب ادامه می دهیم

قسم اول (۲)

$$X_1: \begin{bmatrix} 1 \\ 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 1 & 1 & 1 & 1 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 1 \end{bmatrix}$$

$$X_2: \begin{bmatrix} -1 \\ -1 \\ 1 \\ -1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} -1 & -1 & -1 & -1 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 1 \end{bmatrix}$$

$$X_3: \begin{bmatrix} -1 \\ -1 \\ 1 \\ 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} -1 & -1 & 1 & 1 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 1 \end{bmatrix}$$

$$X_4 = X_3$$

$$\Rightarrow X_1 + X_2 + X_3 + X_4 = \begin{bmatrix} 4 & 4 & 0 & 0 \\ 4 & 4 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 4 & 4 \\ 0 & 0 & 4 & 4 \end{bmatrix}$$

چون از خواص استفاده می کنیم می توانیم بگوییم تمام مقادیر متضاد برای
صفر هستند (در بخش بعدی انجام داریم)

اداره سوال (۲) نصف اول

$$E = -\frac{1}{2} \sum_{i=1}^p \sum_{j=1}^p w_{ij} n_i n_j = -\frac{1}{2} \left(\frac{4+4+\dots}{14} \right) = -19$$

مقدار E منفی است. احتمالاً انرژی سیستم قابلیت $stable$ بودن آن بیشتر

است. می‌دانیم در شبکه هائفلد خطی به وضعیت بعدی هر دو هم انرژی حاصل می‌یابد همچنین شبکه

به وضعیت رسیده است به با Pattern های ذخیره شده مطابقت دارد

در کل می‌توان گفت قابل ذخیره سازی می‌باشد.

$$w_{ij} = \{n_i^k, n_j^k\}$$

فرض (۲)

8:00

weight matrice :

9:00

$$\begin{bmatrix} 0 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \end{bmatrix}$$

10:00

$$E = -\frac{1}{2} \sum_{i=1}^p \sum_{j=1}^p w_{ij} n_i n_j$$

11

$$t_i = [1 \ 1 \ 1 \ 1]$$

خروجی شبکه برای ورودی t_i

	1	2	3	4
$t_i = \text{input}$	1	1	1	1
t_r	1	1	1	1
t_r	1	1	1	1
t_n	1	1	1	1
$\sum n_i w_{ij}$	1	1	1	1
	1	1	1	1

=> stable



اردیبهشت

۱۴۴۴ شوال ۶

پنجشنبه

2023 Apr 27

input = [-1, -1, -1, -1]

8:00

	۱	۲	۳	۴
$t_i = \text{input}$	-1	-1	-1	-1
t_r	-1	-1	-1	-1
t_n	-1	-1	-1	-1
$\sum x_i w_{ij}$	-۴	-۴	-۴	-۴

stable

9:00

10:00

11:00

input = [-1, -1, 1, 1]

12:00

	۱	۲	۳	۴
input = t_i	-1	-1	1	1
t_r	-1	-1	1	1
t_n	-1	-1	1	1
$\sum x_i w_{ij}$	-۴	-۴	۴	۴

stable

13:00

روزایمنی حمل و نقل



اردیبهشت

۱۴۴۴ شوال ۷

جمعه

2023 Apr 28

input = [1, 1, -1, -1]

	۱	۲	۳	۴
$t_i = \text{input}$	1	1	-1	-1
t_r	1	1	-1	-1
t_n	1	1	-1	-1
$\sum x_i w_{ij}$	۴	۴	-۴	-۴

stable

12:00

۲

13:00

weight matrice:

14:00

$$\begin{bmatrix} 1 \\ 1 \\ 1 \\ 1 \\ 1 \\ 1 \\ 1 \\ 1 \\ 1 \\ 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \end{bmatrix}$$

5:00

بنا بر مقدار اصلی (مقدار) مانا صفر می کنیم

:00

$$\begin{bmatrix} 0 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 0 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 0 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 0 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 1 & 0 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 0 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 0 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 0 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 0 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 0 \end{bmatrix}$$

10

threshold = 0

$$\begin{cases} 1 & n \geq 0 \\ 0 & n < 0 \end{cases}$$

جدول الحاسب بالبرمجة

8:00

input = t_1

9:00

t_2

t_3

t_{sf}

10:00

} = stable

11:00

{ n_{wij} }

12:00

13:00

t_3 هو الحاسب بالبرمجة

14:00

TSP: Travelling Salesman Problem

سوم / Kohonen

۵

8:00

مسئله کوپسون معمولاً برای مسائل clustering استفاده می‌شود

9:00

در این مسئله به طور معمول می‌توانیم شهرها را بر اساس فاصله‌ای که دارند در map کوپسون طبقه‌بندی کنیم اما برای اینکه بهترین هزینه برای کل کردن تمام شهرها را بدست آوریم نمی‌توانیم به راحتی به جواب رسید (می‌توانیم دنبال جواب را با روش دیگری پیدا کنیم)

10:00

همچنین می‌توانیم TSP را به نوعی مسئله optimization می‌نامند

11:00

Kohonen برای مسئله برای این کار مناسب است

12:00

دنبال راه‌حلی هستیم تا نزدیکترین آنها را به هم جمع‌آوری کنیم

13:00

همچنین TSP محدودیت‌هایی دارد مانند اینکه از یک شهر باید یکبار گذشت و برگرد

تبدیل آن در Som نیستی باشد

14:00

برای MLP

15:00

این مدل یک مدل supervised می‌باشد یعنی باید دیتای برای train آن

16:00

تعریف کنیم. از آنجایی که این مدل توانایی یافتن راه‌حل برای مسائل regression و

17:00

approximation مناسب است. این مدل می‌تواند محدودیت دیگری مثل محدودیت

تعداد نورون داشته باشد که اگر تعداد شهرها در TSP افزایش یابد

حالتش به بهر روشی می‌توانیم. اما خاصیت global در MLP می‌تواند مفید باشد اما با هم این مدل برای مسائل optimize min

بررسی Hapfield

8:00

این مسئله با حافظه قابل حل می باشد چون به ازای یک بار برای تعدادی ورودی داریم داخل

9:00

شده در آن حال iterate کردن هستیم تا به یک وضعیت stable برسیم یعنی توانسته با

10:00

بهترین و most optimized جواب را بدست

می توانیم به هر یک نودین اختصاص دهیم البته بازم اگر تعداد شهرها زیاد شود می تواند

11:00

مسئله ساز شود. همچنین نودین بین نودین های حاصله شهرها

12:00

می توانیم هنگامی که تمام ترایکس چک شده تمام شهرها و یا گاهی فاصله بین

13:00

شهرها را برابر با stable شدن در hapfield می توانیم

14:00

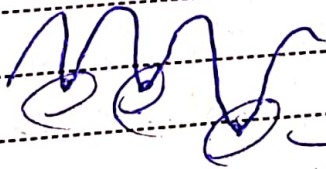
همچنین نودین ها را در هر iteration دائما به دست می زنیم

فصل خاصیت memory داشتن حافظه هم می تواند بسیار کمک کننده باشد

15:00

البته اینکه حافظه همواره جواب بهتر را پیدا کند همانست یعنی شود مثلا در مسئله های

تکراره داریم:



تمام این نقاط stable هستند

اما نزدیک global min نیستند به همان صورت