

① ابتدا تعداد بازی‌ها را بدست می‌آوریم که 63 تا می‌شود و به شرح زیر است:

$$\left. \begin{array}{l} \text{بازی } 2^5 \rightarrow \text{بازی } 32 \rightarrow \text{مرحله اول} \\ \text{بازی } 2^4 \rightarrow \text{بازی } 16 \rightarrow \text{مرحله دوم} \\ \vdots \\ \text{بازی } 2^0 \rightarrow \text{بازی } 1 \rightarrow \text{مرحله ششم} \end{array} \right\}$$

$$\oplus = 2^5 + 2^4 + \dots + 2^0 = 2^6 - 1 = 63$$

بنابراین 63 آرایش تصادفی داریم که هر کدام یک متغیر تصادفی  $x_i$  نسبت

می‌دهم. مشخصاً متغیر تصادفی‌های مرحله اید ریاضی یکسانی دارند و متغیر تصادفی  $x_1$  تا  $x_{32}$  مربوط به لول 1 و  $x_{33}$  تا  $x_{48}$

مربوط به لول 2 و ... نهایتاً هم متغیر تصادفی  $x_{63}$  مربوط به لول 6 است.

$$x_i = \begin{cases} 1 & \text{شش بینی درست} \\ 0 & \text{شش بینی اشتباه} \end{cases}$$

جدول امتیاز متغیر تصادفی‌ها به شرح زیر است و اگر اشتباه شش بینی کند امتیاز صفر می‌گیرد

و اگر درست شش بینی کند امتیاز آن 1-2 است. حال اید ریاضی جمع این متغیر تصادفی‌ها را می‌خواهیم.

$$1 \leq i \leq 32, E[x_i] = \sum_{x=0}^1 x P(x=x) = \frac{1}{2}, \quad E[x_i] = \sum_{x=0}^2 x P(x=x) = \cancel{2 \times \frac{1}{4}} = \frac{1}{2} \quad 33 \leq i \leq 48$$

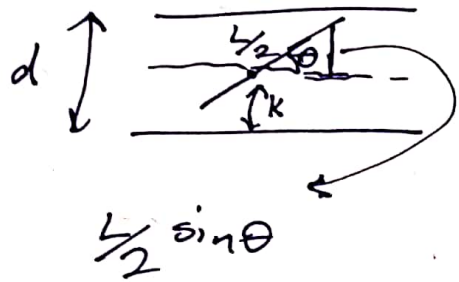
$$E[x_i] = \sum_{x=0}^{2^{l_i}-1} x P(x=x) = 2^{l_i-1} \times \frac{1}{2^{l_i}} = \frac{1}{2}$$

در حالت کلی می‌توان نوشت:

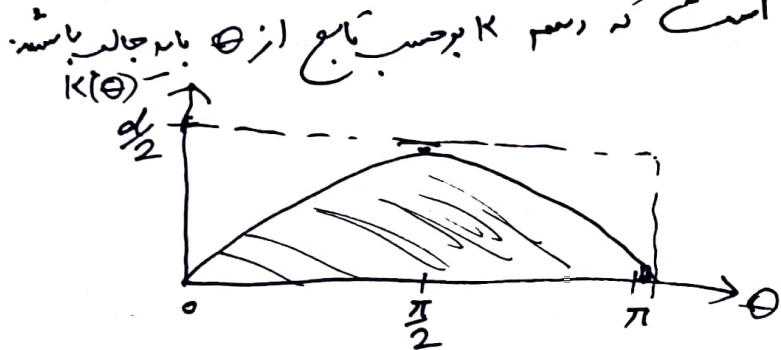
پس امید ریاضی هر بازی  $\frac{1}{2}$  است. با توجه به این که ۶۳ بازی در مجموع داریم و امید ریاضی خاصیت خطی بودن دارد داریم:

$$E[x_1 + \dots + x_{63}] = E[x_1] + E[x_2] + \dots + E[x_{63}] = 63 \times \frac{1}{2} = \boxed{31,5}$$

(۲) فرض می‌کنیم  $L < d$  است. مرکز سوزن را ۰ به نقطه می‌گیریم.  
 زاویه ای که سوزن با خط افقی می‌سازد را  $\theta$  به نقطه می‌گیریم و  
 کمترین فاصله مرکز سوزن از خطوط افقی را با  $K$  نشان می‌دهیم.



با تعریف  $\sin$  می‌دانیم ضلع روبه‌رو به  $\theta$  طول  $\frac{L}{2} \sin \theta$  دارد و واضح است برای این که سوزن ضلع‌ها را  
 قطع نکند باید  $K \leq \frac{L}{2} \sin \theta$  باشد. در حالت مساوی  $K = \frac{L}{2} \sin \theta$  است که رسم  $K$  بر حسب تابع از  $\theta$  باید جالب باشد.



$\theta$  و  $K$  هر دو  $R^+$  هستند و بازه آن‌ها این است:  $0 \leq K \leq \frac{d}{2}$   
 $0 \leq \theta \leq \pi$

$$\text{مساحت هاشورا} = \int_0^{\pi} \frac{L}{2} \sin \theta \, d\theta = \frac{L}{2} [-\cos \theta]_0^{\pi} = \frac{L}{2} (1 - (-1)) = L$$

$$\text{احتمال قطع} = \frac{\text{مساحت هاشورا}}{\text{مساحت کل}} = \frac{L}{\pi \frac{d}{2}} = \frac{2L}{\pi d}$$

(۳ الف) ابتدا تعریف امید ریاضی را می نویسیم و البته فرض می کنیم که مقصود تصادفی ما، پیوسته است حال داریم:

$$E[X] = \int_{-\infty}^{\infty} x f_X(x) dx \stackrel{\text{نامتناهی}}{=} \int_0^{\infty} x f_X(x) dx = \int_0^a x f(x) dx + \int_a^{\infty} x f(x) dx \geq$$

$$\int_a^{\infty} a f(x) dx = a P(X \geq a) \Rightarrow E[X] \geq a P(X \geq a) \Rightarrow P(X \geq a) \leq \frac{E[X]}{a}$$

(۳ ب) فرض می کنیم  $(Z - \mu)^2$  برابر  $K$  باشد.

$$* (Z - \mu)^2 \geq 0$$

$$P((Z - \mu)^2 \geq \varepsilon^2) = P(K \geq \varepsilon^2) \stackrel{\text{مارکوف}}{\leq} \frac{E[K]}{\varepsilon^2} = \frac{E[(K - \mu)^2]}{\varepsilon^2} \stackrel{\text{تعریف}}{=} \frac{\sigma^2}{\varepsilon^2}$$

البته برای حدس اولیه عبارت به  $\sigma^2$  نگاه کردیم و سعی کردیم به نوعی  $\sigma^2$  را ببازیم. حال داریم

$$\downarrow =$$

$$P(|Z - \mu| \geq \varepsilon) \leq \frac{\sigma^2}{\varepsilon^2}$$

البته یک روش دیگر هم دارد که نامساوی را اثبات کنیم!



③ اثبات ناساوی چیسف: این ناساوی هم برای متغیر تصادفی یک bound بدست می‌آورد.

اگر ناساوی چیسف را طرفین وسطین کنیم بدست می‌آید

$$\sigma^2 \geq P(|Z - \mu| \geq \epsilon) \epsilon^2$$

بنابراین باید جا انحراف بگیریم.

$$\sigma^2 = E[(Z - \mu)^2] = \int_{-\infty}^{+\infty} (z - \mu)^2 f_z(z) dz \geq \int_{-\infty}^{\mu - \epsilon} (z - \mu)^2 f_z(z) dz + \int_{\mu + \epsilon}^{+\infty} (z - \mu)^2 f_z(z) dz = *$$

با این کار بازه طول  $2\epsilon$  از انتگرال حذف شده.

$$\int_{-\infty}^{\mu - \epsilon} (z - \mu)^2 f_z(z) dz \geq \int_{-\infty}^{\mu - \epsilon} \epsilon^2 f_z(z) dz \quad (*)$$

④ علت ۲ این است که چون توان ۲ داریم کوچکترین قدری که  $z$  می‌تواند بگیرد حد بالای انتگرال است.

$$\int_{\mu + \epsilon}^{+\infty} (z - \mu)^2 f_z(z) dz \geq \int_{\mu + \epsilon}^{+\infty} \epsilon^2 f_z(z) dz \quad (**)$$

$$\frac{**}{*} \geq \epsilon^2 \left( \int_{\mu + \epsilon}^{+\infty} f_z(z) dz + \int_{-\infty}^{\mu - \epsilon} f_z(z) dz \right) = \epsilon^2 (P(Z \geq \mu + \epsilon) + P(Z \leq \mu - \epsilon)) = \epsilon^2 P(|Z - \mu| \geq \epsilon)$$

بنابراین خواهیم

$$\sigma^2 \geq \epsilon^2 P(|Z - \mu| \geq \epsilon) \quad \Rightarrow \quad P(|Z - \mu| \geq \epsilon) \leq \frac{\sigma^2}{\epsilon^2}$$

(۲) فرض می‌کنیم منظور از متغیر تصادفی یکنواخت (uniform) است. بنابراین احتمال داخل بودن  $\frac{\pi}{\varepsilon}$  است.

می‌دانیم تعداد از هم مستقل هستند و احتمال موفقیت نیز ثابت است. بنابراین داخل یا خارج بودن یک متغیر تصادفی بر فردی است.

یک تقریب خوب برای احتمال  $\frac{\pi}{\varepsilon}$  تعداد تعداد است. به کل تعداد است (چرا؟)  
 شهری اینجوری است که علی ثابت می‌کنیم

بنابراین  $\frac{\sum x_i}{n} \approx \frac{\pi}{\varepsilon}$  . حال یک متغیر تصادفی جدید  $\pi'$  تعریف می‌کنیم که معادل زیر است.

$$X_i = \begin{cases} 1 & \text{داخل = Success} \\ 0 & \text{خارج} \end{cases}$$

$$\pi' = \frac{\varepsilon}{n} \sum_{i=1}^n x_i$$

$$\frac{\sum x_i}{n} = \frac{\sum_{i=1}^n x_i}{n} = \frac{\text{تعداد درست}}{\text{تعداد کل}} = P\left(\frac{\pi}{\varepsilon}\right)$$

$$X_i \sim \text{Bernoulli}(p) = \text{Bernoulli}\left(\frac{\pi}{\varepsilon}\right) \Rightarrow \begin{cases} E[X_i] = p = \frac{\pi}{\varepsilon} \\ \text{var}[X_i] = pq = \frac{\pi}{\varepsilon} \left(1 - \frac{\pi}{\varepsilon}\right) = \frac{\pi(\varepsilon - \pi)}{\varepsilon^2} \end{cases}$$

بنابراین  $\pi'$  تخمین خوبی از  $\pi$  است.  $E[\pi'] = E\left[\frac{\varepsilon}{n} \sum x_i\right] = \frac{\varepsilon}{n} \sum_{i=1}^n E[x_i] = \frac{\varepsilon}{n} \times n \times \frac{\pi}{\varepsilon} = \pi \rightarrow$

$\pi' \rightarrow \text{var}[\pi'] = \text{var}\left[\frac{\varepsilon}{n} \sum x_i\right] = \frac{\varepsilon^2}{n^2} \sum_{i=1}^n \text{var}[x_i] = \frac{\varepsilon^2}{n^2} \times n \times \frac{\pi(\varepsilon - \pi)}{\varepsilon^2} = \frac{\pi(\varepsilon - \pi)}{n}$

حل باید یک bound بر  $\pi'$  بدهیم.

$$P(|\pi' - E[\pi']| \geq \varepsilon) \leq \frac{\sigma^2}{\varepsilon^2} \Rightarrow$$

$$P(|\pi' - \pi| \geq 0.01) \leq \frac{\sigma^2}{\varepsilon^2} \leq 0.05 \rightarrow \frac{\pi(\varepsilon - \pi)}{(10^{-2})^2 n} \leq 0.05 \Rightarrow n \geq \frac{\pi(4 - \pi)}{10^{-4} \times 5 \times 10^{-2}} = \frac{\pi(4 - \pi) \times 10^6}{5}$$

می‌توان  $\pi$  را با ۳، ۱۴، ۵ جایگذاری کرد و جواب زیر را به دست آورد.

$$n \geq 539353.24 \geq 539354$$

اما خوب  $\pi$  را نمی‌دانیم و باید جایگذاری کنیم. کمی بازی با ریاضی (۵)

$$\pi(\varepsilon - \pi) = 4\pi - \pi^2 = \underbrace{-(\pi - 2)^2}_{\text{همیشه منفی باشد}} + 4 \leq 4$$

$$n \geq \frac{4}{5} \times 10^6 = 0.8 \times 10^6 = 8 \times 10^5$$

حال دوباره محاسبه می‌کنیم

$$P(|E_{in} - E_{out}| > \varepsilon) \leq 2 \exp(-2\varepsilon^2 N)$$

(3) باب

$$E_{in} = \frac{\varepsilon}{n} \sum_{i=1}^n x_i = \varepsilon \overline{x}, E_{out} = \pi$$

(وقت کلمه در مود حافظه بزرگ به تعداد ستون اصلی ضرب داشته باشد)

$$P(|\varepsilon \overline{x} - \pi| \geq 0.01) \equiv P(|\overline{x} - \frac{\pi}{\varepsilon}| \geq \frac{0.01}{\varepsilon}) \leq 2 \exp(-2 \times 10^{-4} \times (\frac{1}{4})^2 \times N) \leq 0.05$$

$$-2 \times 2^{-4} \times 10^{-4} \times N \leq \ln 5 \times 10^{-2} \times \frac{1}{2} \rightarrow$$

$$N \geq \ln(\frac{5}{2} \times 10^{-2}) \cdot \frac{-1}{2} \times 2^{-4} \times 10^4 = +3,688 \times 8 \times 10^4 \approx 295110.3$$

$$N \geq \underline{295111}$$

مدل کلی پرسپترون با ۲ ورودی معادل زیر است!

General Perceptron Model

AND		sgn
0	0	-
0	1	-
1	0	-
1	1	+

OR		sgn
0	0	-
0	1	+
1	0	+
1	1	+

$$f(x_1, x_2) = w_1 x_1 + w_2 x_2 + b$$

$$f(0, 0) = b < 0 \xrightarrow{\text{example}} b = -1$$

$$f(0, 1) = w_2 + b < 0 \xrightarrow{\text{ex}} w_2 = 1$$

$$f(1, 0) = w_1 + b < 0 \rightarrow w_1 = 1$$

$$f(1, 1) = w_1 + w_2 + b > 0 \rightarrow \checkmark \text{Checked}$$

$$\text{model } f(x_1, x_2) = f(\underline{x}) = 1 \cdot x_1 + 1 \cdot x_2 - 1$$

$$f(0, 0) = b < 0 \rightarrow b = -1$$

$$f(0, 1) = w_2 + b > 0 \rightarrow w_2 = 1, 0 \rightarrow f(x_1, x_2) = 1 \cdot 0 x_1 + 1 \cdot 0 x_2 - 1$$

$$f(1, 0) = w_1 + b > 0 \rightarrow w_1 = 1, 0$$

$$f(1, 1) = w_1 + w_2 + b > 0 \rightarrow \checkmark$$



XOR

in	out	sgn
0 0	0	-
0 1	1	+
1 0	1	+
1 1	0	-

$$f(x_1, x_2) = w_1 x_1 + w_2 x_2 + b$$

$$f(0, 0) = b < 0 \rightarrow \text{منفی است}$$

$$f(0, 1) = w_2 + b > 0 \rightarrow w_2 > 0$$

$$f(1, 0) = w_1 + b > 0 \rightarrow w_1 > 0$$

$$f(1, 1) = w_1 + w_2 + b < 0 \times$$

نمی‌توانیم با یک لایه عصبی مصنوعی این را حل کنیم زیرا:

$$\begin{cases} 1) w_1 + b > 0 \\ 2) w_2 > 0 \end{cases} \xrightarrow{\oplus} w_1 + w_2 + b > 0 \quad \text{نمی‌توانیم}$$

ب. ک

ابتدای کران بالایی اندازه وزن در محدوده  $k$  ام بدست می آوریم. فرض  $\omega^0 = 0$

$$\begin{aligned} \|\omega^k\|^2 &= \|\omega^{k-1} + y^i x^i\|^2 = \|\omega^{k-1}\|^2 + \|y^i x^i\|^2 + \underbrace{2(\omega^{k-1} \cdot x^i) y^i}_{\text{همیشه نامشبت}} \\ &\leq \|\omega^{k-1}\|^2 + \|y^i x^i\|^2 = \|\omega^{k-1}\|^2 + \|x^i\|^2 \leq \|\omega^{k-1}\|^2 + R^2 \end{aligned}$$

$$\|\omega^k\|^2 \leq \|\omega^{k-1}\|^2 + R^2 \xrightarrow{\text{استقر}} \|\omega^k\|^2 \leq \|\omega^0\|^2 + kR^2 \Rightarrow \|\omega^k\|^2 \leq kR^2 \quad [1]$$

حال کران پایین بدلی ضرب داخلی  $(\omega^*, \omega^k)$  داریم.

$$\omega^* \cdot \omega^k = \omega^* \cdot (\omega^{k-1} + y^i x^i) = \omega^{k-1} \cdot \omega^* + y^i (x^i \cdot \omega^*) > \omega^{k-1} \cdot \omega^* + 1$$

عبارت بالاستقراد داریم.

$$\omega^* \cdot \omega^k > \omega^* \cdot \omega^{k-1} + 1 \xrightarrow{\text{استقر}} \omega^* \cdot \omega^k > \omega^0 + k \Rightarrow \|\omega^*\| \|\omega^k\| > k \Rightarrow \|\omega^k\| > \frac{k}{\|\omega^*\|} \quad [2]$$

$$a \cdot b \leq \|a\| \|b\| \Rightarrow \omega^* \cdot \omega^k \leq \|\omega^*\| \|\omega^k\| = \|\omega^k\|^2$$

$$[1], [2] \quad \frac{k^2}{\|\omega^*\|^2} \leq \|\omega^k\|^2 \leq kR^2 \Rightarrow k^2 \leq kR^2 \Rightarrow k \leq \frac{R^2}{\|\omega^*\|^2} = \left(\frac{R}{\|\omega^*\|}\right)^2$$

الف ه خرد. تصنیفی وجود ندارد زیرا تعمیم در واقع بر اساس اکثریت داده‌های in-sample انجام می‌شود و  
 اونی انتخاب می‌شود که تعداد بیشتری از داده‌های in-sample به آن نزدیک باشند اما نمی‌توانیم به قطع در مورد  
 generalization error داده‌های out-of-sample تقری بدهیم.

ب به وقتی این اتفاق می‌افتد که ~~تمام~~ تمام یا اکثر داده‌های out-of-sample لایل ۱- داشته باشند.

پ الف ج الگوریتم  $A_1$  فرضیه  $h_1$  را انتخاب می‌کند و  $A_2$  ،  $h_2$  را زیرا تمام داده‌های in-sample لایل ۱ دارند.

چون توزیع  $y$  به گونه‌ای است که  $P(y=1)=0.9$  و  $P(y=0)=0.1$  است پس حد کل خطای  $h_1$  و  $h_2$  برابر  
 شده و خطای  $h_2$  ، ادرسه بنابراین  $h_1 \gg h_2$  یعنی  $h_1$  همیشه بهتر از  $h_2$  است پس با احتمال ۱  $A_1$  بهتر از  
 $A_2$  خواهد بود

ت ج شخص است به ازای  $p < 0.5$  فرضیه‌ای که  $A_2$  تولید می‌کند ( $h_2$ ) بهتر از  $A_1$  خواهد بود زیرا توزیع داده‌های  
 خروجی به گونه‌ای است که اگر  $h_2$  پیش‌بینی کند احتمال پستی بدلی درست بودن دارد.