

# MLFoundation HW1

r07922100 資工碩一 楊力權

1.

🔍 您想學習什麼？

👤 楊力權 ▾

1/2

作業已完成

第四講：Feasibility of Learning

✅ 測驗: 作業一 20 個問題

截止時間

權重

已通過

成績

Nov 11

50%

✓

100.00%

2.

因為 $E_{OTS}$ 是在 $x_{N+1}$ 到 $x_{N+L}$ 中 $g(x)$ 與 $f(x)$ 的相同函數值的數量再除上 $L$ ，而在任何 $x$ 下 $f(x)=1$ ，在 $k$ 是奇數條件下 $g(x_k)=1$ ，因此 $E_{OTS}$ 是 $x_{N+1}$ 到 $x_{N+L}$ 中的奇數個數除以 $L$ ，而 $x_{N+1}$ 到 $x_{N+L}$ 中的奇數個數也等於的 $x_1$ 到 $x_{N+L}$ 中的奇數個數減上 $x_1$ 到 $x_N$ 中的奇數個數。

$$x_1 \text{ 到 } x_{N+L} \text{ 中的奇數個數} = \lfloor \frac{N+L}{2} \rfloor$$

$$x_1 \text{ 到 } x_N \text{ 中的奇數個數} = \lfloor \frac{N}{2} \rfloor$$

$$\text{因此 } E_{OTS} = \frac{1}{L} (\lfloor \frac{N+L}{2} \rfloor - \lfloor \frac{N}{2} \rfloor)$$

3.

對於 $N+1 \sim N+L$ 的test input而言， $f$ 有 $2^L$ 種不同形式，因此每種 $f$ 出現的機率都是 $\frac{1}{2^L}$ ，每個

$f$ 對 $A_1(D)$ 生出的 $g_1$ 來說，有 $\binom{L}{i}$ 個 $f$ 與 $g_1$ 產生 $i$ 個error。

$$E_f\{E_{OTS}(A_1(D), f)\} = \frac{1}{2^L} \sum_{\forall f} E_{OTS}(A_1(D), f) = \frac{1}{2^L} \left( \frac{1}{L} \sum_{i=1}^L i \binom{L}{i} \right), \text{ 且}$$

$$(1+x)^L = \sum_{i=0}^L \binom{L}{i} x^i = \frac{d}{dx} (1+x)^L = L(1+x)^{L-1} = \sum_{i=0}^L \binom{L}{i} i x^{i-1} = \sum_{i=1}^L \binom{L}{i} i x^{i-1}$$

$$\text{把 } x \text{ 帶 } 1, \text{ 得 } L(2)^{L-1} = \sum_{i=1}^L i \binom{L}{i}$$

把  $\sum_{i=1}^L i \binom{L}{i} = L(2)^{L-1}$  帶回  $E_f\{E_{OTS}(A_1(D), f)\} = \frac{1}{2^L} \left( \frac{1}{L} \sum_{i=1}^L i \binom{L}{i} \right) = \frac{1}{2^L} \left( \frac{1}{L} (L 2^{L-1}) \right) = \frac{1}{2}$

而對  $A_2(D)$ ，也有  $\binom{L}{i}$  個  $f$  與  $g_2$  產生  $i$  個 error

因此  $E_f\{E_{OTS}(A_2(D), f)\} = \frac{1}{2^L} \left( \frac{1}{L} \sum_{i=1}^L i \binom{L}{i} \right) = \frac{1}{2}$

故可得  $E_f\{E_{OTS}(A_1(D), f)\} = \frac{1}{2} = E_f\{E_{OTS}(A_2(D), f)\}$

4.

$$P(v \leq 0.1) = P(v = 0.1) + P(v = 0) = \binom{10}{1} (0.8)(0.2)^9 + \binom{10}{0} (0.2)^{10} = 4.1984 \times 10^{-6}$$

$$P(v \geq 0.9) = P(v = 0.9) + P(v = 1) = \binom{10}{9} (0.8)^9 (0.2) + \binom{10}{10} (0.8)^{10} = 0.3758$$

5.

從 ABCD 中只要全挑 AD 就可以得到全部綠色的 1，因此  $P(\text{five green 1s}) = \left(\frac{2}{4}\right)^5 = \frac{1}{32}$

6.

討論各點數要全綠的條件如下

全綠的 1：AD 全綠的 2：BD 全綠的 3：AD 全綠的 4：BC 全綠的 5：AC 全綠的 6：BC

因此若要至少一個數字全綠，則要滿足只有 AD or AC or BD or BC，但還要扣去重複計算的部分，如 AC 與 AD 中重複計算了四個 A 的機率。

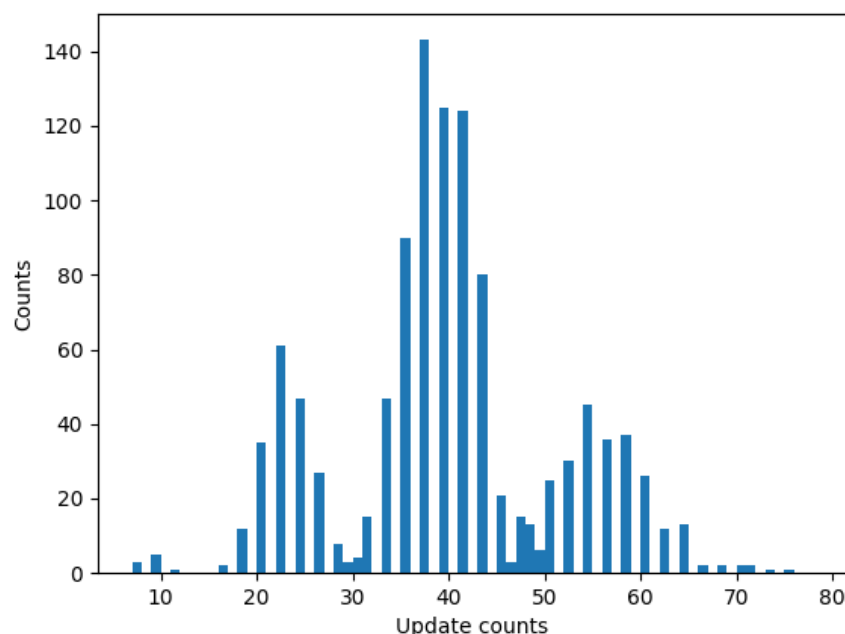
$P(\text{some number is purely green})$

$$= P(\text{only AD}) + P(\text{only AC}) + P(\text{only BC}) + P(\text{only BD}) - P(\text{only A}) - P(\text{only B}) - P(\text{only C}) - P(\text{only D})$$

$$= \left(\frac{1}{2}\right)^5 \times 4 - \left(\frac{1}{4}\right)^5 \times 4 = \frac{31}{256}$$

即使骰子有 6 個面，但滿足條件僅只四種可能 AD BD AD BC，且有重複的情況全 A 全 B 全 C 全 D。

7.



8.

pf. M exists

如果data是linear separable，且在 $y_{n(t)}w_t x_{n(t)} < 0$ 執行一次 $w_{t+1} \leftarrow w_t + y_{n(t)}x_{n(t)}$ 未必能夠使 $y_{n(t)}w_{t+1}^T x_{n(t)} > 0$ ，可能要執行M次的更新，才能保證 $y_{n(t)}w_{t+1}^T x_{n(t)} > 0$ ，因此應該存在某M能夠保證 $w_{t+1} \leftarrow w_t + y_{n(t)}x_{n(t)} \times M$ 能使 $y_{n(t)}w_{t+1}^T x_{n(t)} > 0$ 。

$$y_{n(t)}w_{t+1}^T x_{n(t)} > 0 \text{ 且 } w_{t+1} \leftarrow w_t + y_{n(t)}x_{n(t)} \times M \Rightarrow y_{n(t)}w_{t+1}^T x_{n(t)} = y_{n(t)}(w_t + y_{n(t)}x_{n(t)} \times M)^T x_{n(t)}$$

$$= y_{n(t)}w_t^T x_{n(t)} + M y_{n(t)}^2 x_{n(t)}^T x_{n(t)} > 0 \Rightarrow M > \frac{-y_{n(t)}w_t^T x_{n(t)}}{y_{n(t)}^2 x_{n(t)}^T x_{n(t)}} = \frac{-w_t^T x_{n(t)}}{y_{n(t)}x_{n(t)}^T x_{n(t)}}$$

$$M > \frac{-w_t^T x_{n(t)}}{y_{n(t)}x_{n(t)}^T x_{n(t)}} \text{ 能保證存在最小M使 } w_{t+1} \leftarrow w_t + y_{n(t)}x_{n(t)} \times M \text{ 能滿足 } y_{n(t)}w_{t+1}^T x_{n(t)} > 0$$

pf. the new update rule will still ensure halting with a perfect line

$$\|w_{t+1}\|^2 = \|w_t + y_{n(t)}x_{n(t)}M\|^2 = \|w_t\|^2 + 2y_{n(t)}w_t^T x_{n(t)}M + \|y_{n(t)}x_{n(t)}M\|^2 \leq \|w_t\|^2 + 0 + \|y_{n(t)}x_{n(t)}M\|^2$$

$$\leq \|w_t\|^2 + \max_n \|x_n M\|^2 \quad (y_n \text{ 是 } 1, -1 \text{ 因此不影響長度可拿掉})$$

$$\therefore \|w_{t+1}\|^2 \leq \|w_t\|^2 + M^2 \max_n \|y_n x_n\|^2 \quad \therefore \|w_T\|^2 \leq \|w_0\|^2 + TM^2 \max_n \|y_n x_n\|^2 \leq TM^2 \max_n \|y_n x_n\|^2$$

$$\text{得 } \|w_T\| \leq \sqrt{TM} \max_n \|x_n\| \text{ 且對真實函數 } f \text{ 的單位內積最大為 } 1 : \frac{w_f^T}{\|w_f\|} \frac{w_T}{\|w_T\|} \leq 1$$

$$w_f^T w_T = w_f^T (w_{T-1} + y_{n(T-1)}x_{n(T-1)}M) = w_f^T (w_0 + \sum_{t=0}^{T-1} y_{n(t)}x_{n(t)}M) \geq w_f^T w_0 + TM w_f^T \min_n y_{n(t)}x_{n(t)} \simeq TM w_f^T \min_n y_n x_n$$

$$1 \geq \frac{w_f^T}{\|w_f\|} \frac{w_T}{\|w_T\|} \geq \frac{w_f^T}{\|w_f\|} \frac{w_T}{\sqrt{TM} \max_n \|x_n\|} \geq \frac{TM w_f^T \min_n y_n x_n}{\|w_f\| \sqrt{TM} \max_n \|x_n\|} = \sqrt{T} \frac{\min_n (y_n w_f^T x_n)}{\|w_f\| \max_n \|x_n\|}$$

$$\therefore y_n w_f^T x_n \geq 0 \quad \therefore T \leq \left( \frac{\|w_f\| \max_n \|x_n\|}{\min_n (y_n w_f^T x_n)} \right)^2$$

所以在data是線性可分的條件下，T有上限，因此終究會停在一條線上，並能將data完美分割。