

On the Efficiency of Learning Machine

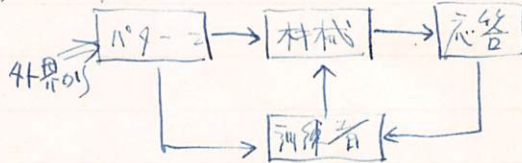
Abstract

I. introduction

適応系の構造は次の2点で興味ある

- ① 母体系に示された学習過程の理解 \rightarrow ~~理解~~
 - ② 特別な仕事を成すための訓練可能な機械作成
- ① の例として, uttley の 条件符号弁別機, Rosenblatt の perceptron
 ② の例として, Widrow の adaline neuron, Steinbuch の 学習 matrix

この系の多岐下図.



トレーナーは機械が望む応答を決定した時点で機械に行きを送りつける。

トレーナーは現在の応答の望む(または期待)機械の出力と照合して、と異なる条件のもとで送った情報量と与えられたものを決定する高効率な方法として、学習過程の効率の尺度が定まるといわれる。

この考えは、ほかにも抽象的学習材料に、また、コンピュータで処理されるべき二進数二進数類似素子からなる機械に適用された。

II. quantity of information

Wiener - Shannon 法

$$\text{情報量 } H = - \sum P_i \log_2 P_i \quad (1)$$

P_i : 対応する出力の出現の確率 (Prob.)

今材料が M 個の応答を示すとして、また材料は M 個の出力を示すとして、 M 個の応答を発生したとき、 M 個の情報は

$$H = - \sum \frac{1}{M} \log_2 \frac{1}{M} = \log_2 M \quad (2)$$

• これが 天啓として適当であることは勿論のことである

和は5. 119-2は m 回の応答の 1/2 を与え、それが y の n 回で平均的向を
て見ておられることがわかる。 (平均応答は)

もし応答が x の n 等分群に分かれ、かつその平均的向は、これが
平均的応答を占めて 1/2 のところから答えられるとすれば、これは、平均的
応答を占めて 1/2 群が 鑑別した前には平均 $\frac{x}{2}$ の向を占めるだろう。
x の n 群すべてに用いることが出来る群群での $\frac{x}{2}$ の向である。

もし過程が、この群において繰返されたら、向の群は平均で
(平均的応答が 鑑別した前)

$$N = \frac{x \log m}{2 \log x} \quad (3)$$

i) m 回の応答を x の n 等分群に x を n 回やると、1 の群に 1/2 になる。

$$m \times \left(\frac{1}{2}\right)^n = 1 \rightarrow n = \frac{\log m}{\log 2}$$

同じ 平均 $\frac{x}{2}$ の向である。全体で

$$N = \frac{x}{2} \times n = \frac{x}{2} \cdot \frac{\log m}{\log 2} \quad \frac{dN}{dx} = \frac{\log m}{2} \left(\frac{\log x - 1}{(\log x)^2} \right)$$

• $x = e^2$ で N 最小

(例: x の整数. 従って $x = 2$ の 3.

$$x = 2 \text{ での } N = \log_2 m \quad (4)$$

• 今 (2) 式の情報量は、平均的応答を決定する前に向の群の
平均と同様である

• もし平均的向が x の n 等分群に 119-2 時の応答を占められたら、
反しては情報量は

$$H = 1 \log_2 m \quad (5)$$

• (平均的情報応答を有する向の確率が P(x) である
(番号の試み) 後述工程の情報量

$$H(H) = -P(H) \log P(H) - \{1 - P(H)\} \log \{1 - P(H)\} \quad (6)$$

1. 计算 $\int_0^1 x^2 dx$ (用定积分的定义)

解: 取 n 等分, 则 $\Delta x = \frac{1}{n}$, 取右端点为 ξ_k , 则

$$\int_0^1 x^2 dx = \lim_{n \rightarrow \infty} \sum_{k=1}^n \xi_k^2 \Delta x = \lim_{n \rightarrow \infty} \sum_{k=1}^n \left(\frac{k}{n}\right)^2 \cdot \frac{1}{n}$$

即 $\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{1}{n^3} \sum_{k=1}^n k^2$

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{1}{n^3} \cdot \frac{n(n+1)(2n+1)}{6} = \frac{1}{6} \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{n^3 + n^2 + n}{n^3}$$

$$= \frac{1}{6} \lim_{n \rightarrow \infty} \left(1 + \frac{1}{n} + \frac{1}{n^2}\right) = \frac{1}{6} \cdot 1 = \frac{1}{6}$$

- o $P(t)$ の測定に困難あり
 確率の普通、2つの場合に示される
 1) 先験確率が知られているとき
 2) 系が エルゴート性 を持つとき

$$P(x_2, t_2 / x_1, t_1) \text{ が } t_2 \rightarrow \infty \text{ で } P(x_2, t_2) = t_{23} = c.$$

これ確率の性質の理解の観点から概算して、
 (例) 学習力には先験Prob. は学習過程の初期でしか知られておらず、系は明らかにならぬ。
 エルゴート性ではない。

- o この困難を克服するために次の手順が考案される。
 評価(計算)は要した回答を適切に与えた場合の割合で作られる
 与えた問の試みの後に $P(t)$ を導入。

$$\frac{dP(t)}{dt} = P(t) \times \text{塔数} \quad \uparrow$$

- o これは確率の持つべき特性のほとんどと一致している。
 これは、いつか $0 < t < \infty$ の間でなければならず、 $t < 0$ などの領域で
 連続にならば $P(t)$ は確率の属性(性質)定義に一致して与えられたべきと
 同様に考えられる。

- o 学習力には最適な学習の情報は事前に定めた上で、
 学習過程の効率性を次に定義する

$$\eta = \frac{\text{学習}(t_2) \text{ (受けた)} - \text{学習}(t_1) \text{ (受けた)}}{\text{与えた情報量 (送った)}} = \frac{I \log_2 m}{\sum_{t_1}^{t_2} H(t)} \quad (7)$$

$P(t)$ の上に与えた学習の完成、trainer の学習過程は 0 に到達

$$\therefore t \text{ 問の試みで } t \text{ 問の塔 } \delta(t) = a \Rightarrow P(t) = 1$$

III. ランダムな学習機械

キカイはランダムな応答をするが、 $t-1$ - 回の正解を以て学習が (24. 以後は) 常に正解を得る。

このランダムなマシンの過程において表すとき、 t 回目の試行で正解を得る Prob $P_1(t)$ は

$$\begin{bmatrix} P_1(t) \\ 1 - P_1(t) \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 & \frac{1}{m} \\ 0 & \frac{m-1}{m} \end{bmatrix}^t \begin{bmatrix} \frac{1}{m} \\ \frac{m-1}{m} \end{bmatrix}$$

$$P_1(t) = 1 - \left(\frac{m-1}{m}\right)^{t+1} \quad t: \text{回目} \text{に} \text{正解} \text{の} \text{回} \text{の} \text{Prob.}$$

- もしキカイがランダムな^(ランダム)応答をしたとき、ランダムに特定の応答を学習する必要があるとき、正解の Prob. は (t 回目の試行で)

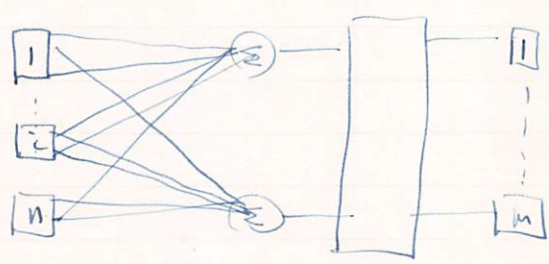
$$P(t) = 1 - \left(\frac{m-1}{m}\right)^{t+1}$$

- 1組 10% のランダムなマシンの場合、10% の応答を正しくキカイでは、それは約 15% である。

- (a), $P(t)$ を計算する解折的方法は、 t が大きくなると、 t が大きくなる。系の効率をキカイを組む。概算で $P(t)$ を測定するときは、図式的に見つけ出す。この方法は、 t の値の初値を示す。この方法は、同じ値の初値を示す。

IV. An adaptive neuron Machine

- 前述は 学習過程の初等 として算術 経験的方法で ick の信 1 3 .
この方法を 改に. =2-0=素子のマニ=1=適用 (非)
- IT 言ったお行為 ~~を~~ の訓練可能な簡易なマニは Fig. 3 である



環境を $V_k = V_k(u_1 \dots u_n)$, $k=1, l$, $u_i = 1 \text{ or } 0$
 l の vector で表す

- 入力は n 入力 channel である。おのおのほ. 2つの経路で m 個の $=2-0=$ の和をとって保持されている。 i th 入力から j th $=2-0=$ の経路は W_{ij} , \bar{W}_{ij} を持つ。 i th 入力から j th $=2-0=$ の信号は $V_{ij} = u_i W_{ij} + (1-u_i) \bar{W}_{ij}$
 j th $=2-0=$ の信号の和は $V_j = \sum_i u_i W_{ij} + \sum_i (1-u_i) \bar{W}_{ij}$
 $=2-0=$ 間は. 最大値... 信号を多くとった方が出力信号を多く出力する。
 したがって 出力は. l (j が最大の) $\bar{V}_k = \bar{V}_k (u_1 \dots u_n)$ ($\bar{V}_j = 1$ 他は 0)

- 値の調節において, 少くとも m 個の $1104=$ 2 個の訓練者の出力に 応答を 与えることは可能である。(しかし 任意の状態は $1-1=$ の信号に 非) 自動的に変化し 2 が要求される。
 7 次 実行時の $1-1$ の信号は. 路のとき $+1$. 他は -1 である
 非変化の $1-1$ 時.

$$W_{ij}(t+1) = W_{ij}(t) + \sum(t) u_i \Delta W (\bar{V}_j - 1/m) \quad (13)$$

換言すれば
正答のとき

出力信号を正答 channel の場合は
他は

$$+\Delta\omega \frac{m-1}{m}$$
$$-\frac{1}{m}\Delta\omega$$

誤答のとき

正答のときと符号逆

○ 使用された訓練手順は Fig 4 に示す。

○ 初め、音は $\omega_2 \leq \omega_i \leq \omega_1$ の制限内で ~~ランダムに~~ 一律に与えられた。これを $\omega = \omega_1$ に set した。

相像では入力 $\omega = \omega_1$ として初期に使用される 2^m の $\omega = \omega_1$ 集合から $\omega = \omega_1$ に ω が選ばれた。

○ 最初の $\omega = \omega_1$ が選ばれ、それ以後、正答が得られた。それ以外の場合は (13) 式に従って調整された。

正答まで繰り返され、次に新しい $\omega = \omega_1$ で $\omega = \omega_1$ が与えられた。この手順はこれらの手順の列から得られた。

○ Fig 5 に 10 x 10, 10 x 10 を示す。それらの、前 1 操作で得られた学習曲線である。音制限は 1000 ~ 0, $\Delta\omega$ の値は $\omega = \omega_1$ である。

○ 入力の $\Delta\omega = 50$ かつ $\eta = 25\%$

V. Reinforcement Rules

- η は Δw に係る, Δw は η に依存する. 大至小に決まる
- 正答の出力を増加 Δw_+
(誤答) 対応する減少 Δw_- とする.

※ Δw_+ が大至小に決まるのは η の影響によるのではなく、出力 a の増減による。
 正答の場合 a は 1 となる。誤答の場合 a は 0 となる。

$$\Delta w_+ \leq \frac{m}{m-1} \cdot \frac{\bar{d}}{n-d} \cdot \frac{w_1 - w_2}{2} \quad (u \text{ は } n, m \text{ 出力素子}) \quad (14)$$

\bar{d} : $\frac{1}{n} \sum_{i=1}^n |x_i - y_i|$ (平均誤差)
 $x = (x_1, \dots, x_n)$ $y = (y_1, \dots, y_n)$
 $d(x, y) = \sum_{i=1}^n |x_i - y_i|$

$$\Delta w_- \geq \frac{m}{m-1} \cdot \frac{\bar{d}}{n} \cdot \frac{w_1 - w_2}{2} \quad (15)$$

- $1 \leq \bar{d} \leq \frac{n}{2}$ のとき $\Delta w_+ = \Delta w_-$ となる (14), (15) より
- Fig 6 は Δw の他の変化を伴った場合を示している。一部は遅延した η によるものもある。しかし、前の式で代入した値の法。遅延期間の最大値は η である。
- この強化 u による最終出力 a の変化は $\frac{1}{m} \sum_{i=1}^m w_i$ である。
 増加分 Δw に対して無関係に u が変化すると
 $w_i(t+1) = w_i(t) + \eta \Delta w (u_i - \frac{1}{m}) \quad (16)$

ここで x, y (13) 使用 a と b とを導く。
 Fig 7 に完全に正答を得る a の試行回数と Δw の関係を示す。
 Δw が小さいほど a が大きくなる。
 Δw が大きいほど a が不規則になる。

VI. λ と出力の数.

η は λ と出力の数の関数

~~η は λ と出力の数~~

Fig 8 は η - λ 図

• λ 数 $\uparrow \Rightarrow \eta \downarrow$

例. $n=10$ のとき. 2^n の n 階乗 $n!$ の比をみる.

$n!$ は 2^n の n 階乗 $n!$ の比をみる. $n!$ は 2^n の n 階乗 $n!$ の比をみる.

$n!$ の数は

$$N(n) = \frac{n!}{2^n (n-1)!} \quad (10)$$

n の最小値は $n=1$ のとき. $N(n) \approx 1$ となる. $n!$ の最小距離 d である.

$n!$ は n の増加. $n!$ は定数 $n!$ の d は 1 より大きくなる. $n!$ は n の増加.

$n!$ の $n!$ の増加. $n!$ は n の増加. $n!$ は n の増加. $n!$ は n の増加.

妥協的値の増加. $n!$ は n の増加.

$n \uparrow \Rightarrow \Delta \omega$ の範囲 \uparrow から $\eta \downarrow$

• $n=0$ の数 $\uparrow \Rightarrow \eta \downarrow$

例. $m \uparrow$ について (Section II) 2^n の $n!$ の増加. $n!$ は n の増加.

m の $n!$ の増加. $n!$ は n の増加. $n!$ は n の増加.

η は $n!$ の増加. $n!$ は n の増加. $n!$ は n の増加. (Fig 8)

VII 11°A - 表示順序

IV での 11°A - 表示順序を漸く尽していった。特に意味ある f_n に
 11°A: 47: A の名前と f_n の名前が一致する。この場合の異なった距離は
 $\Delta \omega_+ \text{ と } \Delta \omega_-$ である。

- t_0 での j th = 2-0 の $\gamma + u$ の変化は $y_j(t_0)$
 期間 t での試行回数 $y_j(t_0)$ の変化

$$\Delta y_j = \frac{y_j(t_0 + t) - y_j(t_0)}{t}$$

- j th = 2-0: 正しい Prob. は P_j
 正しい試行回数 P_j (正しい Prob. は P_j)

$$\Delta y_j = \frac{n}{m} (P_j \Delta \omega_+ - (1 - P_j) \Delta \omega_-) - (n - d) \left(P \frac{\Delta \omega_+}{m} - (1 - P) \frac{\Delta \omega_-}{m} \right)$$

$$d: 11^\circ A - \text{間隔の距離 } t \text{ に対する } n \text{ の } d = \frac{n}{2}$$

- $\Delta y_j = 0$ のとき $P = \frac{1}{2}$ となる。

$$\Delta y_j = \frac{n}{2m} (P \Delta \omega_+ - (1 - P) \Delta \omega_-)$$

- $\Delta y_j = 0$ のとき、系は改善される。

$$P = \frac{\Delta \omega_-}{\Delta \omega_+ + \Delta \omega_-} \quad (21)$$

換言すれば (21) の Prob. P は正答をうつくりはる。

f_n の参照

長い列の後には正答の Prob. は $\frac{\Delta \omega_-}{\Delta \omega_+}$ の関数である。

最終的には $\Delta \omega_+ = 0$ の場合 (21) 式より $P = 1$ 。 (しかし、完全な $f_n = 1$ のとき $\Delta \omega_+ = 0$ となる場合がある)。

$$\Delta \omega_+ = 0 \text{ のとき } P = 1.$$

- λ 一つの川系列は、固定値で連続的に100%を占める
 (しかし、この概念で解決にキーとなる答を学ぶべき方法はない。
 λ の週期的性質が、解のいくつかの値が、正答として収束すること
 階段的に変化するべきであるというべきである。

VIII 結論

この定義は η は多くの目的にわたる。

①

$\eta \leq 100\%$ となる系は、与えられた情報量を吸収する最小期間の
 河内を占める。

② 異なる系の量的比較が可能になる。

③ 適応系の設計者が最大にその量を決定する。