lemma 3.1 \$

他展示在 LEN。, S為奇數的情況下,保證 shallow tanh neural network  $\Psi_{s,\epsilon}:[-M,M] \to \mathbb{R}^{\frac{s+1}{L}}$ 徒得 max ||fp-(型s,e)p+1 || Wk,∞ ≤ E

並且, the neight of 乎s.ε 管赌普 ε 變小與 s 變大,以 O(ε<sup>ξ</sup>(2(s+2) J2M)) 增長。

這個 lemma 保證 對於每個奇函數  $f_p(y) = y^p$  ,  $p \in 2N-1$  and  $p \leq S$ 

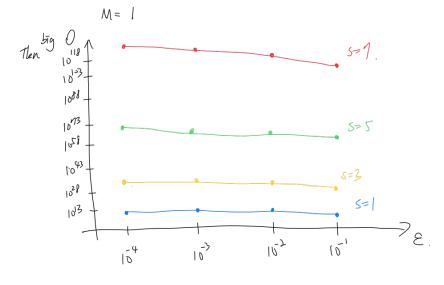
我們都可以用一個 Shallow (淺層) tanh neuval network 在[-M,M]的

匝間上逼近到任意小 evror E、 但随苦 evror E 變小與 次亏 S 變大 , weight 含大幅增加.

中在error 的衡量上,使用W<sup>k, 22</sup>。 他保證了函數的遙近不是單純的點對點靠近,而是 確保從一階到人階導數的 max arror s.e. 幼以 凶數的形狀也該控制而保證通近。

\$ Why he only pick odd p? 因為 tanh 是奇函数 , 较容易 match.

neight  $E_{s.\epsilon}$  increasing by S and  $\epsilon$ . (The following graph getting by the code chatGPT) S = 31,3,5,75. Setting. 



我們可以透過 lemma 3.1 去看 lomma 3.2.

在 lemma 1.2 中,  $\Psi_{s,\epsilon}: [-M,M] \rightarrow \mathbb{R}^s$  升 width  $\frac{3(s+1)}{2}$ .

且戶不再侷限於奇數。

EA, the weight scale as  $O(E^{-\frac{2}{2}}(JM(St^2))^{\frac{3S(St^3)}{2}})$  for small E and large S.

在 lemma 3.2 中,遍近天再侷限於奇函数,
而是對於所有例  $f_p(y) = y^p$  ,  $p \le S$  都能保證存在一個 shallow tanh heural nethork
灵夠遏近在 evror e.

lemma 3.1, 5.2 的重要性。

①建立多项式 的通过.

從 lemma 3.1 的過逝奇函數到 lemma 3.2 的通逝 所有次數 C.S.的多项式。 多项式可以是存函拓展更加複雜函數的基礎。

②、给予可以量化的 meight.

精準度(E下降) 與多项式次數越高(S提高)
reight 上升
height 上升

注意: 雖然理論上可以逼近任意多项市,但根據 E、S 的選定, 逼近看發得非常困難。