

神经网络

Neural Networks

第五章

递归网络

史忠植

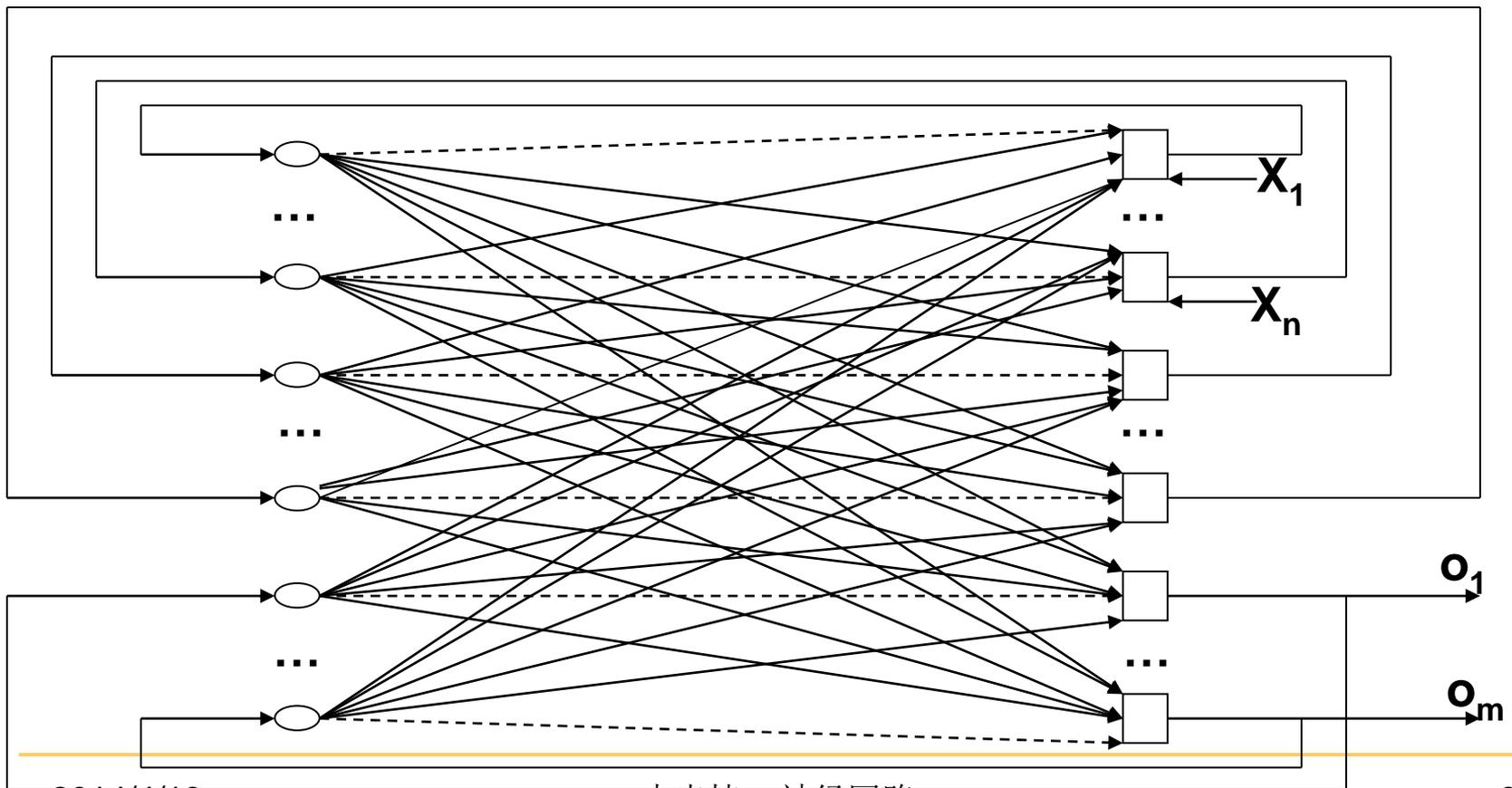
中国科学院计算技术研究所
<http://www.intsci.ac.cn/>

内容提要

- 5.1 概述
- 5.2 递归网络体系结构
- 5.3 状态空间模型
- 5.4 Hopfield 网络
- 5.5 双向联想记忆模型
- 5.6 模拟退火算法
- 5.7 Boltzmann机

递归网路的组织

- 网络结构



递归网路的组织

- **联接**：神经元之间都是互联的 w_{ij} ，每个神经元都没有到自身的联接 $w_{ii}=0$ 。
- **神经元个数** h ，输入向量维数 n ，输出向量维数 m 。 $h \geq n$ ， $h \geq m$ ， $n \geq 1$ ， $m \geq 1$ 。
- **神经元**：输入、输出、隐藏
- **状态变化**：非同步、同步
- **输入向量**： $X=(x_1, x_2, \dots, x_n)$
- **输出向量**： $O=(o_1, o_2, \dots, o_m)$

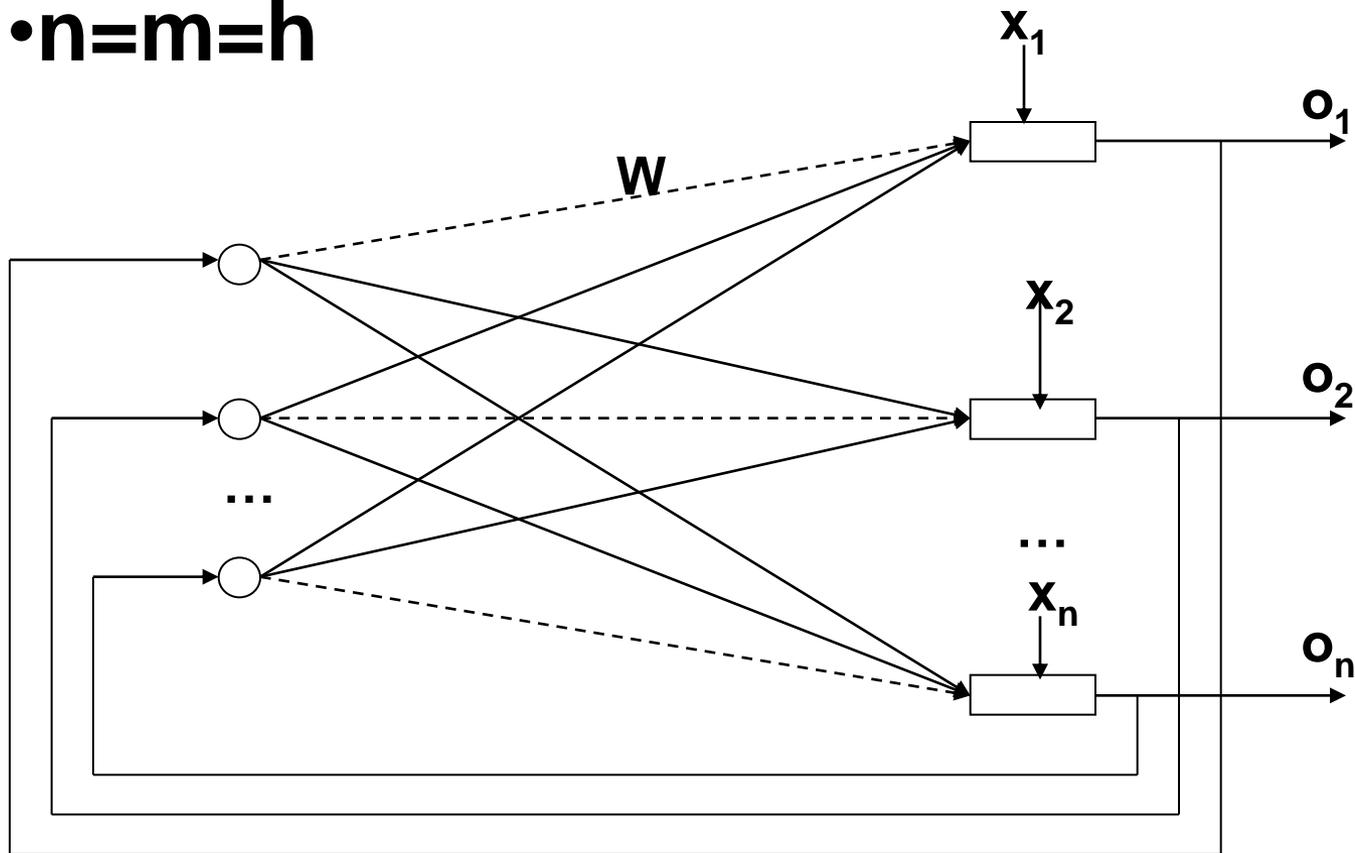
递归网路的组织

神经元的网络输入:
$$\text{net}_j = \sum_{i=1 \& i \neq j}^n w_{ij} o_i + X_j$$

阈值函数:
$$o_j = \begin{cases} 1 & \text{if } \text{net}_j > \theta_j \\ 0 & \text{if } \text{net}_j < \theta_j \\ o_j & \text{if } \text{net}_j = \theta_j \end{cases}$$

最基本的Hopfield网

• $n=m=h$



最基本的Hopfield网

- 希望网络的联接矩阵存放的是一组这样的样本，在联想过程中实现对信息的“修复”和“加强”，要求：它的输入向量和输出向量是相同的向量，即， $\mathbf{X}=\mathbf{Y}$
- **样本集：** $S=\{ X_1, X_2, \dots, X_s \}$

最基本的Hopfield网

• 权矩阵: $w_{ij} = \sum_{k=1}^s x_{ik} x_{jk} \quad i \neq j$

$$w_{ii} = 0 \quad 1 \leq i \leq n$$

- W 是一个对角线元素为0的对称矩阵:
- $W = X_1^T \times X_1 + X_2^T \times X_2 + \dots + X_s^T \times X_s - W_0$
- W 是各个样本向量自身的外积的和——网络实现的是自相联映射。

最基本的Hopfield网

- 激活函数:

改为S形函数后, 系统就成为一个连续系统

- 多级递归网路

除输出向量被反馈到输入层外, 其它各层之间的信号传送均执行如下规定: 第 $i-1$ 层神经元的输出经过第 i 个连接矩阵被送入第 i 层。

一般不考虑越层的信号传送、中间的信号反馈和同层的神经元之间进行信号的直接传送

稳定性分析

- 网络的稳定性是与收敛性不同的问题
- **Cohen和Grossberg[1983年]: Hopfield网络的稳定性定理**
如果Hopfield网络的联接权矩阵是对角线为0的对称矩阵, 则它是稳定的
- 用著名的Lyapunov函数作为Hopfield网络的能量函数

Lyapunov函数——能量函数

$$E = -\frac{1}{2} \sum_{i=1}^h \sum_{j=1}^h w_{ij} o_i o_j - \sum_{j=1}^n x_j o_j + \sum_{j=1}^h \theta_j o_j$$

•作为网络的稳定性度量

- $w_{ij} o_i o_j$: 网络的一致性测度。
- $x_j o_j$: 神经元的输入和输出的一致性测度。
。
- $\theta_j o_j$: 神经元自身的稳定性的测度。

当AN_k的状态从o_k变成o'_k

1、AN_k是输入神经元

$$\begin{aligned} E' &= -\frac{1}{2} \sum_{i=1 \& i \neq k}^h \sum_{j=1 \& j \neq k}^h w_{ij} o_i o_j - \sum_{j=1 \& j \neq k}^n x_j o_j + \sum_{j=1 \& j \neq k}^h \theta_j o_j - \\ &\quad - \frac{1}{2} \sum_{j=1 \& j \neq k}^h w_{kj} o'_k o_j - \frac{1}{2} \sum_{j=1 \& j \neq k}^h w_{jk} o_j o'_k - \frac{1}{2} w_{kk} o'_k o'_k - \\ &\quad - x_k o'_k + \theta_k o'_k \\ &= -\frac{1}{2} \sum_{i=1 \& i \neq k}^h \sum_{j=1 \& j \neq k}^h w_{ij} o_i o_j - \sum_{j=1 \& j \neq k}^n x_j o_j + \sum_{j=1 \& j \neq k}^h \theta_j o_j - \\ &\quad - \sum_{j=1 \& j \neq k}^h w_{kj} o'_k o_j - x_k o'_k + \theta_k o'_k \end{aligned}$$

当AN_k的状态从o_k变成o_k'

$$\Delta E = E' - E$$

$$= -\left[\sum_{j=1 \& j \neq k}^h w_{kj} (o'_k - o_k) o_j \right] - x_k (o'_k - o_k) + \theta_k (o'_k - o_k)$$

$$= -\left[\sum_{j=1 \& j \neq k}^h w_{kj} o_j + x_k - \theta_k \right] (o'_k - o_k) \quad w_{kk} = 0$$

$$= -\left[\sum_{j=1}^h w_{kj} o_j + x_k - \theta_k \right] (o'_k - o_k)$$

$$= -(net_k - \theta_k) \Delta o_k$$

$$\Delta E = -(\text{net}_k - \theta_k) \Delta o_k$$

- ΔN_k 状态的变化: $\Delta o_k = (o_k' - o_k)$
- $\Delta o_k = 0, \Delta E = 0$
- $\Delta o_k > 0, o_k' = 1 \& o_k = 0, o_k$ 由0变到1,
 $\text{net}_k > \theta_k, \text{net}_k - \theta_k > 0$
所以, $-(\text{net}_k - \theta_k) \Delta o_k < 0$ 故 $\Delta E < 0$
- $\Delta o_k < 0, o_k' = 0 \& o_k = 1, o_k$ 由1变到0
 $\text{net}_k < \theta_k, \text{net}_k - \theta_k < 0$
 $-(\text{net}_k - \theta_k) \Delta o_k < 0$ 故 $\Delta E < 0$

结论: 网络的目标函数总是下降

当AN_k的状态从o_k变成o'_k

2、AN_k不是输入神经元

$$\begin{aligned} E' &= -\frac{1}{2} \sum_{i=1 \& i \neq k}^h \sum_{j=1 \& j \neq k}^h w_{ij} o_i o_j - \sum_{j=1}^n x_j o_j + \sum_{j=1 \& j \neq k}^h \theta_j o_j - \\ &\quad - \frac{1}{2} \sum_{j=1 \& j \neq k}^h w_{kj} o'_k o_j - \frac{1}{2} \sum_{j=1 \& j \neq k}^h w_{jk} o_j o'_k - \frac{1}{2} w_{kk} o'_k o'_k + \theta_k o'_k \\ &= -\frac{1}{2} \sum_{i=1 \& i \neq k}^h \sum_{j=1 \& j \neq k}^h w_{ij} o_i o_j - \sum_{j=1}^n x_j o_j + \sum_{j=1 \& j \neq k}^h \theta_j o_j - \\ &\quad - \sum_{j=1 \& j \neq k}^h w_{kj} o'_k o_j + \theta_k o'_k \end{aligned}$$

当 AN_k 的状态从 o_k 变成 o_k'

$$\begin{aligned}\Delta E &= E' - E \\ &= -\left[\sum_{j=1 \& j \neq k}^h w_{kj} (o_k' - o_k) o_j \right] + \theta_k (o_k' - o_k) \\ &= -\left[\sum_{j=1 \& j \neq k}^h w_{kj} o_j - \theta_k \right] (o_k' - o_k) \\ &= -\left[\sum_{j=1}^h w_{kj} o_j - \theta_k \right] (o_k' - o_k) \\ &= -(\text{net}_k - \theta_k) \Delta o_k\end{aligned}$$

无论 AN_k 的状态是如何变化的，总有 $\Delta E \leq 0$

统计Hopfield网与Boltzmann机

- 统计Hopfield网

- 在网络运行中，神经元状态与“人工温度”确定的概率相关
- 网络运行模拟金属退火过程

$$p_i = \frac{1}{1 + \exp\left(-\frac{net_i - \theta_i}{T}\right)}$$

p_i : AN_i 的状态取1的概率

net_i : AN_i 所获网络输入;

θ_i : AN_i 的阈值;

T : 系统的人工温度。

统计Hopfield网运行算法

- 1 取一个很大的值作为人工温度 T 的初值;
- 2 对网络中每一个神经元 AN_i ,
 - 2.1 按照相应式子计算相应的概率 p_i ;
 - 2.2 按照均匀分布, 在 $[0, 1]$ 中取一个随机数 r ;
 - 2.3 如果 $p_i > r$ 则使 AN_i 的状态为1,
否则使 AN_i 的状态为0;
- 3 逐渐降低温度 T , 如果温度足够低, 则算法结束。否则, 重复2

Boltzmann机的训练

- Boltzmann机是多级递归网路，是Hopfield网的一种扩展。
- 神经元 AN_i 实际输出状态 $o_i=1$ 的概率为：

$$p_i = \frac{1}{1 + \exp\left(-\frac{net_i - \theta_i}{T}\right)}$$

- T趋近于0时，神经元的状态不再具有随机性，Boltzmann机退化成为一般Hopfield网。

Boltzmann机的训练

- Boltzmann机的能量函数(一致性函数)

$$E = -\sum_{i < j} w_{ij} o_i o_j + \sum_{j=1}^h \theta_j o_j$$

- 神经元AN_i在运行中状态发生了变化

$$\begin{aligned} \Delta E_i &= E(o_i = 0) - E(o_i = 1) \\ &= \sum_j w_{ij} o_j - \theta_i \end{aligned}$$

Boltzmann机的训练

- 如果 $\Delta E_i > 0$ ，则应该选 AN_i 输出为1，否则，应该选 AN_i 输出为0。
- ΔE_i 的值越大，神经元 AN_i 应该处于状态1的概率就应该越大。反之， ΔE_i 的值越小，神经元 AN_i 应该处于状态1的概率就应该越小。从而， $o_i=1$ 的概率为：

$$p_i = \frac{1}{1 + \exp\left(-\frac{\Delta E_i}{T}\right)}$$

Boltzmann机的训练

- 处于状态a, b的概率 P_a 和 P_b , 对应于 $o_i=1$ 和 $o_i=0$, 其它的神经元在a, b状态下不变
- $P_a = \gamma p_i$
- $P_b = \gamma (1-p_i)$

$$\frac{P_a}{P_b} = \exp\left(-\frac{E_a - E_b}{T}\right)$$

Boltzmann机的训练

- 网络进行足够多次迭代后，处于某状态的概率与此状态下的能量和此时系统的温度有关。
- 由于高温时网络的各个状态出现的概率基本相同，这就给它逃离局部极小点提供了机会。
- 当系统的温度较低时，如果 $E_a < E_b$ ，则 $P_a > P_b$ ：网络处于较低能量状态的概率较大

Boltzmann机的训练

•1986年，Hinton和Sejnowski训练方法

- 自由概率 P_{ij}^- ：没有输入时 AN_i 和 AN_j 同时处于激发状态的概率。
- 约束概率 P_{ij}^+ ：加上输入后 AN_i 和 AN_j 同时处于激发状态的概率。
- 联接权修改量： $\Delta w_{ij} = \alpha (P_{ij}^+ - P_{ij}^-)$

Boltzmann机训练算法

1 计算约束概率

1.1 对样本集中每个样本，执行如下操作：

1.1.1 将样本加在网络上（输入向量及其对应的输出向量）；

1.1.2 让网络寻找平衡；

1.1.3 记录下所有神经元的状态；

1.2 计算对所有的样本， AN_i 和 AN_j 的状态同时为1的概率 P_{ij}^+ ；

Boltzmann机训练算法

2 计算自由概率

2.1 从一个随机状态开始，不加输入、输出，让网络自由运行，并且在运行过程中多次纪录网络的状态；

2.2 对所有的 AN_i 和 AN_j ，计算它们的状态同时为1的概率 P_{ij}^- ；

3 对权矩阵进行调整

$$\Delta w_{ij} = \alpha (P_{ij}^+ - P_{ij}^-)$$

双联存储器的结构

- **智力链**
 - 从一件事想到另一件事，“唤回失去的记忆”。
- **自相联**
- **异相联**
 - 双联存储器（**Bidirectional Associative Memory—BAM**）。
- **双联存储器具有一定的推广能力**
 - 它对含有一定缺陷的输入向量，通过对信号的不断变换、修补，最后给出一个正确的输出。

网络运行

$$Y=F(XW)$$

$$X=F(YW^T)$$

$$X=(x_1, x_2, \dots, x_n)$$

$$Y=(y_1, y_2, \dots, y_m)$$

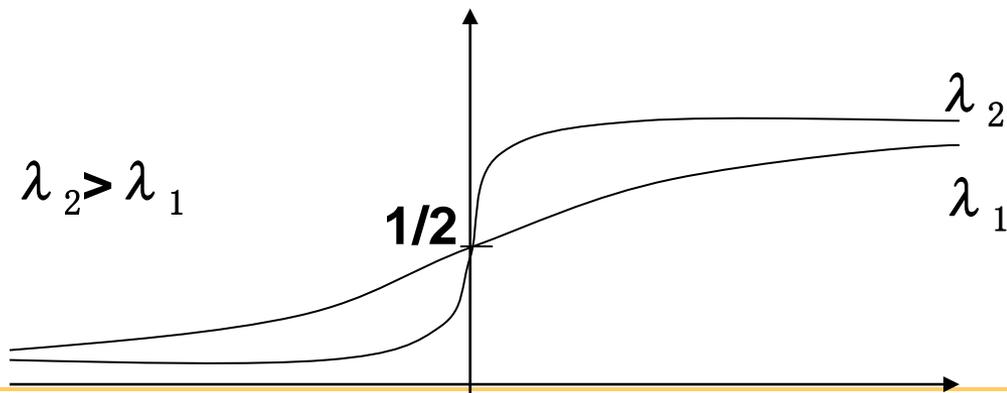
F为神经元的激活函数，一般可采用S形函数

$$y_i = \frac{1}{1 + \exp(-\lambda \text{net}_i)}$$

激活函数——阈值函数

- 随着 λ 的增加，该函数趋近于阈值为0的阈值函数。

$$y_i = \begin{cases} 1 & \text{if } \text{net}_i > 0 \\ 0 & \text{if } \text{net}_i < 0 \\ y_i & \text{if } \text{net}_i = 0 \end{cases}$$



基本BAM的稳定

- **Kosko(1987):**
 - 基本的双联存储器无条件稳定——联接权矩阵是互为转置矩阵。
- 当输入向量的维数与输出向量的维数相同时， W 为方阵，此时如果联接矩阵 W 是对称的，则基本的双联存储器退化成**一个Hopfield网**

异相联存储

• 样本集: $S = \{(X_1, Y_1), (X_2, Y_2) \dots, (X_s, Y_s)\}$

• 权矩阵

$$W = \sum_{i=1}^s X_i^T Y_i$$

- 网络需要对输入向量进行循环处理的情况
 - 当输入向量中含有“噪音”
 - 样本集所含的信息超出网络的容量

容量

- **Kosko (1987)**，一般情况下，相联存储器的容量不会超过网络最小层神经元的个数 \min
- **Haines和Hecht-Nielson (1988)**，“非均匀”网络的容量最多可以达到 2^{\min}
- **R. J. McEliece、E. C. Posner、E. R. Rodemich**
 - 用户随机地选择 L 个状态
 - 每个向量中有 $4 + \log_2 \min$ 个分量为1，其它为-1
 - 98%的向量成为稳定状态

$$L < \frac{0.68 \min^2}{(\log_2 \min + 4)^2}$$

其它的双联存储器

- **具有竞争的双联存储器**

- 可通过附加侧联接实现竞争。这些权构成另一个主对角线元素为正值，其它元素为负值的权矩阵。
- **Cohen-Grossberg**定理指出，如果权矩阵是对称的，则网络是稳定。
- 即使权矩阵不对称，网络通常也是稳定的。但是目前还不知道哪一类权矩阵会引起不稳定

其它的双联存储器

- 连续的双联存储器
 - Kosko (1987) 证明, 神经元的状态非同步变换, 而且这些神经元使用其他激励函数, 仍然是稳定的, 且有更强的表达能力
- 自适应双联存储器
 - 最简单的方法是使用Hebb学习律进行训练。
 - $\Delta w_{ij} = \alpha o_i o_j$

Hopfield网解决TSP问题

- 1985年，J. J. Hopfield和D. W. Tank用循环网求解TSP。试验表明，当城市的个数不超过30时，多可以给出最优解的近似解。而当城市的个数超过30时，最终的结果就不太理想了
- n 个城市间存在 $n!/(2n)$ 条可能路径
- 设问题中含有 n 个城市，用 $n*n$ 个神经元构成网络

Hopfield网解决TSP问题

- d_{xy} ——城市X与城市Y之间的距离;
- y_{xi} ——城市X的第i个神经元的状态:
$$y_{xi} = \begin{cases} 1 & \text{城市X在第i个被访问} \\ 0 & \text{城市X不在第i个被访问} \end{cases}$$
- $w_{xi,yj}$ ——城市X的第i个神经元到城市Y的第j个神经元的连接权。

Hopfield网用于解决TSP问题

例如：四个城市X、Y、Z、W

城市名	访问顺序标示			
	1	2	3	4
X	0	1	0	0
Y	0	0	0	1
Z	1	0	0	0
W	0	0	1	0

Hopfield网用于解决TSP问题

- 联接矩阵

$$w_{xi,yj} = -A \delta_{xy}(1 - \delta_{ij}) - B \delta_{ij}(1 - \delta_{xy}) - C - \zeta d_{xy}(\delta_{ji+1} + \delta_{ji-1})$$

$$\delta_{ij} = \begin{cases} 1 \\ 0 \end{cases}$$

如果 $i=j$

如果 $i \neq j$

网络的能量函数

$$E = \frac{A}{2} \sum_x \sum_i \sum_{j \neq i} y_{xi} y_{xj} \\ + \frac{B}{2} \sum_i \sum_x \sum_{x \neq z} y_{xi} y_{zi} + \frac{C}{2} \left(\sum_x \sum_i y_{xi} - n \right)^2 \\ + \frac{D}{2} \sum_x \sum_{z \neq x} \sum_i d_{xz} y_{xi} (y_{zi+1} + y_{zi-1})$$

网络的能量函数

- A、B、C、D为惩罚因子

第1项
$$\frac{A}{2} \sum_x \sum_i \sum_{j \neq i} y_{xi} y_{xj}$$

- 仅当所有的城市最多只被访问一次时取得极小值0。

网络的能量函数

第2项
$$+ \frac{B}{2} \sum_i \sum_x \sum_{x \neq z} y_{xi} y_{zi}$$

- 仅当每次最多只访问一个城市时取得极小值0。

网络的能量函数

第3项
$$+ \frac{C}{2} \left(\sum_x \sum_i y_{xi} - n \right)^2$$

- 当且仅当所有的n个城市一共被访问n次时才取得最小值0。

网络的能量函数

第4项
$$+ \frac{D}{2} \sum_x \sum_{z \neq x} \sum_i d_{xz} y_{xi} (y_{zi+1} + y_{zi-1})$$

- 表示按照当前的访问路线的安排，所需要走的路径的总长度

Thank You

Question!

Intelligence Science

<http://www.intsci.ac.cn/>

