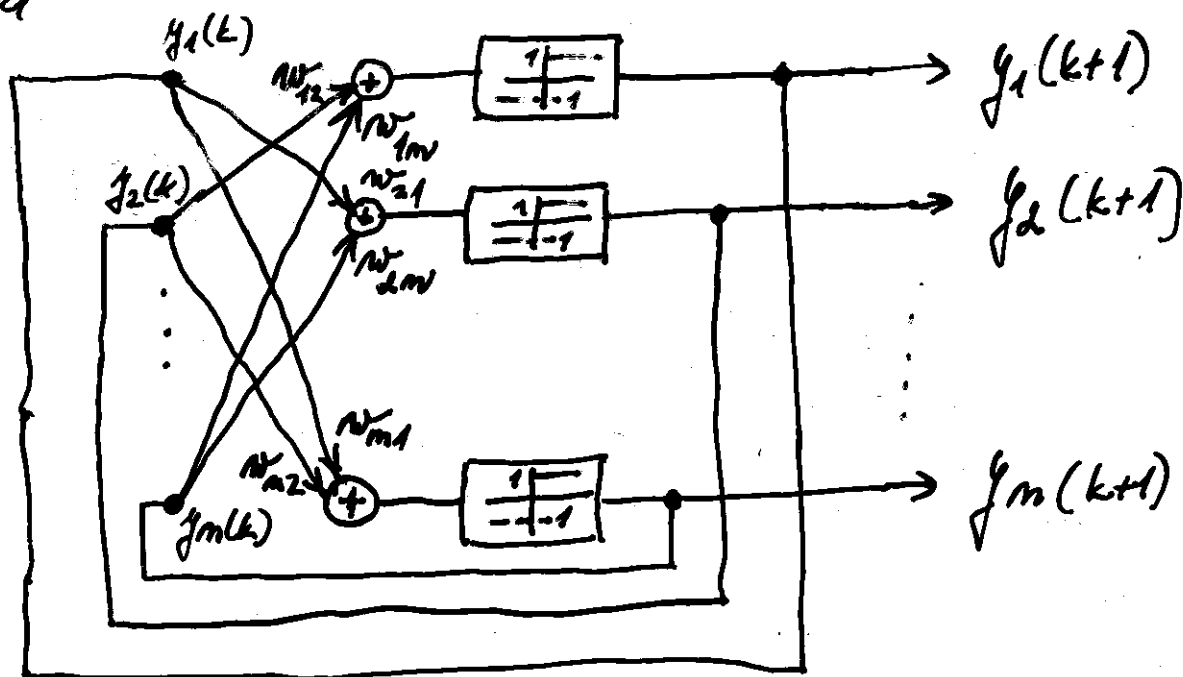


## 6. HOPFIELDOVA SÍŤ

- jednovrstvá rekurentní síť s neurony s bipolární binární aktivační funkcí, symetrickou váhovou maticí s nulami na diagonále a nulovým prahovým vektorem (tj.  $w_{ij} = w_{ji} \forall i, j, i \neq j$ , a  $w_{ii} = 0$ )

- schéma



- pro výstup  $i$ -tého neuronu platí

$$y_i(k+1) = \text{sgn} \left( \sum_{j=1}^m w_{ij} \cdot y_j(k) \right)$$

$y(k)$  ... výstup sítě v čase  $k$  (stav sítě v čase  $k$ )

$y(\phi)$  ... iniciační stav

## 6.1. Činnost Hopfieldovy sítě

- po inicializaci v čase  $k=0$  přechází síť samovolně z jednoho stavu do druhého (jedná se o dynamický systém)

- ke změně stavu sítě může docházet

- synchronně (tan. výstupy všech neuronů v kroku  $k+1$  se vypočítají z výstupů neuronů v kroku  $k$  najednou)

- asynchronně (tan. že výstupy neuronů v kroku  $k+1$  se určují postupně tak, že v každém okamžiku se přepočítává výstup pouze jednoho neuronu.

Výstup tohoto neuronu se přitom vypočítá na základě výstupů neuronů v právě minulém okamžiku. Neuron, jehož výstup se bude přepočítávat, se obvykle vybírá náhodně  $\Rightarrow$  proces změny stavu sítě v asynchronním režimu se nazývá stochastická asynchronní rekurze.)

- proces samovolného přechodu končí buď v rovnovážných stavech, kdy  $f(k+1) = f(k)$ , nebo v rovnovážných cyklech tvořených stavy, mezi kterými síť kmitá.

## Platí:

- 1, Jestliže rekurentní neuronová síť pracuje v asynchronním režimu, váhová matice je symetrická a prvky na diagonále jsou nezáporné  $\rightarrow$  síť vždy konverguje do rovnovážného stavu.
- 2, Jestliže rekurentní neuronová síť pracuje v synchronním režimu a váhová matice je symetrická, pak síť vždy konverguje do rovnovážného stavu nebo cyklu délky 2.

### 6.2. Nastarování vah Hopfieldovy sítě

U Hopfieldovy sítě nedochází k učení, váhy sítě jsou určovány pomocí tzv. zdánmového algoritmu, během kterého se do sítě zaznamenávají požadované rovnovážné stavy. Pro Hopfieldovu síť platí

$$\underline{W} = \left( \sum_{p=1}^P \underline{u}_p \cdot \underline{u}_p^T \right) - P \cdot \underline{I}$$

$\underline{u}_p$  ... tzv. prototypy t.j. rovnovážné stavy, které mají být do sítě zaznamenány (dimenze  $n$ )

$P$  ... počet zaznamenaných prototypů

$\underline{I}$  ... identická matice (řádku  $n$ )

### 6.3. Vlastnosti Hopfieldovy sítě

- pro Hopfieldovu síť lze definovat tzv. výpočetní energii ve tvaru

$$E(\underline{y}) = -\frac{1}{2} \underline{y}^T \cdot \underline{W} \cdot \underline{y}$$

Lze ukázat, že při přechodu sítě z jednoho stavu do jiného se tato energie nezvyšuje a v rovnovážném stavu (resp. cyklu) je minimální

- pro každý rovnovážný stav  $\underline{u}$  existuje tzv. komplementární stav  $\underline{u}'$ , pro který platí  $\underline{u}' = -\underline{u}$ . Tento stav je rovněž rovnovážným stavem, i když v průběhu záznamového algoritmu nebyl do sítě zaznamenán.
- zda proces přechodu sítě z jednoho stavu do jiného skončí v pořadovaném nebo komplementárním rovnovážném stavu závisí při asynchronním režimu na pořadí přepočítávání výstupů jednotlivých neuronů  $\rightarrow$  nelze ovlivnit

- do Hopfieldovy sítě lze spolehlivě zaznamenat maximálně

$$P \leq 0,14 \cdot n$$

rovnovážných stavů ( $n$  je počet neuronů sítě).

Pokud je v síti zaznamenáno rovnovážných stavů více, může proces ~~stabilizace~~ <sup>synchronní</sup> asynchrónní rekurze skončit v tzv. falešném rovnovážném stavu, který neodpovídá žádnému zaznamenanému ani žádnému komplementárnímu stavu.

## 6.4. Použití Hopfieldovy sítě

- Hopfieldova síť se v praxi příliš nepoužívá z důvodů možné existence falešných rovnovážných stavů
- rekonstruktory zašuměných dat
- řešení optimalizačních úloh (např. hledání nejkratší cesty). Princip: optimalizační úloha se popíše vhodnou funkcí, která se převede do tvaru výpočetní energie sítě. Hopfieldova síť pak samovolně hledá minimum této funkce.

Poznámka: Existují i sítě pracující v čase spojitě, při jejich analýze je třeba řešit nelineární diferenciální rovnice