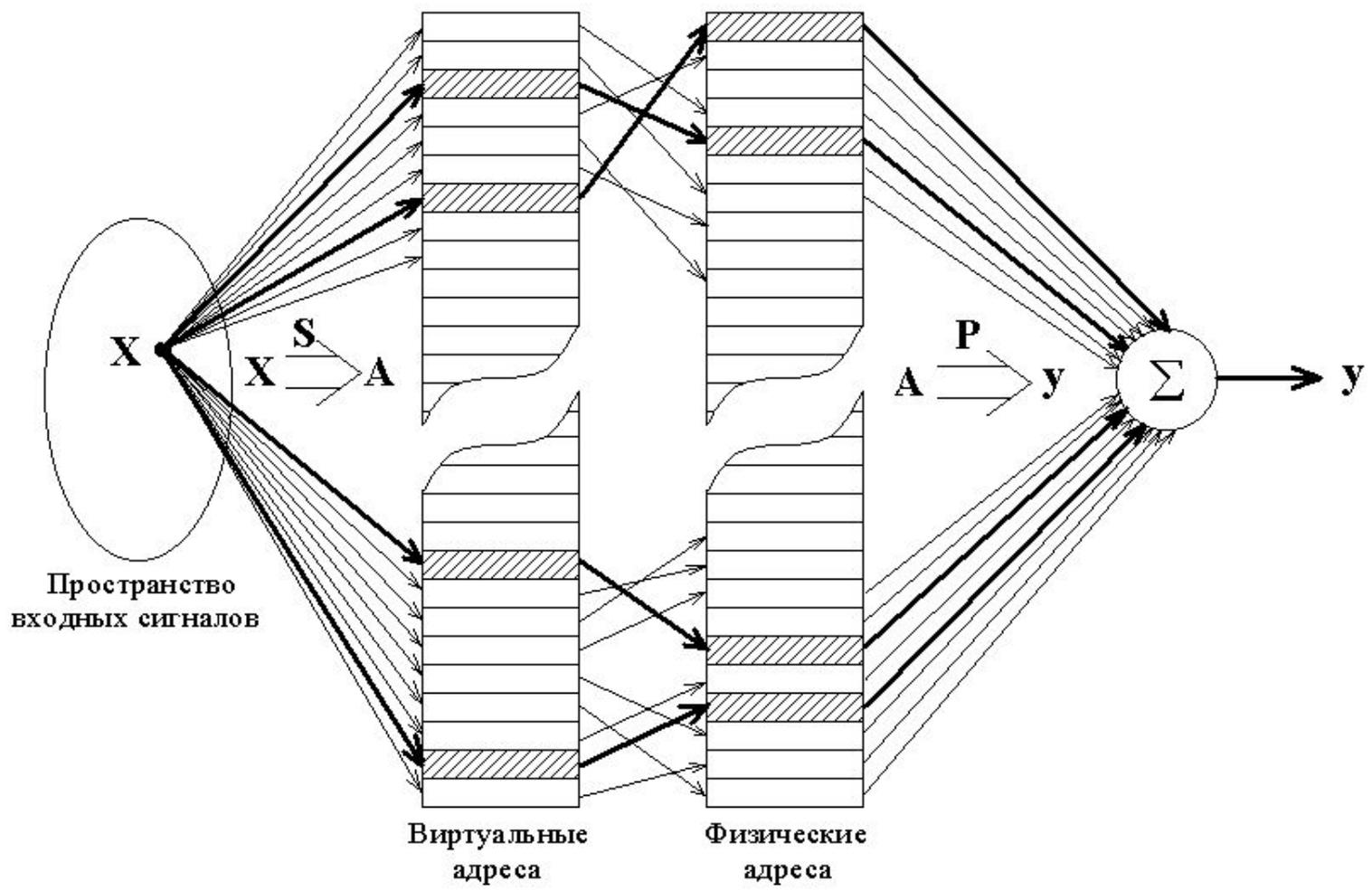


Тема: «Искусственная нейронная
сеть СМАС»



Второй слой L2 образуют ассоциативные нейроны, соединенные с определенными нейронами слоя L1 и обозначаемые комбинациями переменных, составленными из обозначений соответствующих нейронов входного слоя. Максимальное количество ассоциативных нейронов можно определить по формуле

$$n_{\max} = \left\lceil \rho \left(\frac{R-1}{\rho} + 1 \right)^N \right\rceil, \quad (5.1)$$

где R – используемое число уровней квантования входных сигналов; N – размерность входного вектора; $\lceil \cdot \rceil$ – означает округление в сторону ближайшего большего целого числа.

Таким образом, в общем случае сеть СМАС осуществляет преобразования

$$S: X \Rightarrow A, \quad (5.2)$$

$$H: A \Rightarrow A', \quad (5.3)$$

$$P: A' \Rightarrow y, \quad (5.4)$$

где X – N -мерное пространство непрерывных входных сигналов; A – n -мерное пространство ассоциаций; A' – преобразованное алгоритмом хеширования пространство ассоциаций; y – вектор выходных сигналов.

Преобразование (5.2) соответствует кодированию информации (слои L1 и L2)

$$\mathbf{a} = S(\mathbf{x}), \quad (5.5)$$

(5.3) – хешированию

$$\mathbf{a}' = H(\mathbf{a}),$$

а (5.4) – вычислению выходного сигнала (слой L3)

$$\hat{y} = P(\mathbf{a}') = (\mathbf{a}')^T \mathbf{w} = (H(\mathbf{a}))^T \mathbf{w}. \quad (5.6)$$

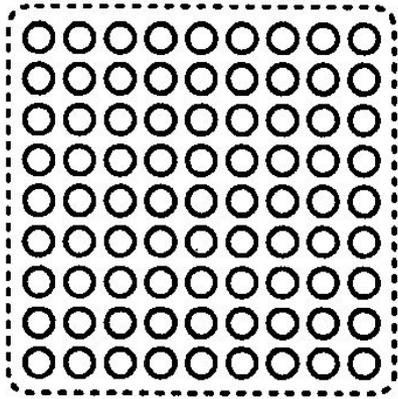
Выражение (5.6) описывает преобразование, осуществляемое в традиционной СМАС с использованием хеширования информации при выборе прямоугольных базисных функций. Если же в сети используются нейроны с активационными функциями, отличными от прямоугольной, преобразование (5.6) принимает вид

$$\hat{y} = H(\mathbf{a}'^T \Phi(x)) \mathbf{w}, \quad (5.7)$$

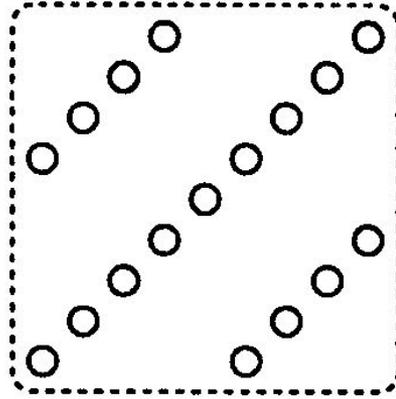
$$\text{где } \Phi(x) = \begin{bmatrix} \Phi_1(x) & 0 & \dots & 0 \\ 0 & \Phi_2(x) & \dots & 0 \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ 0 & 0 & 0 & \Phi_n(x) \end{bmatrix},$$

где $\Phi_i(x) = \prod_{j=1}^N \phi_{ij}(x_j)$; $\phi_{ij}(x_j)$ – значение выбранной базисной функции в

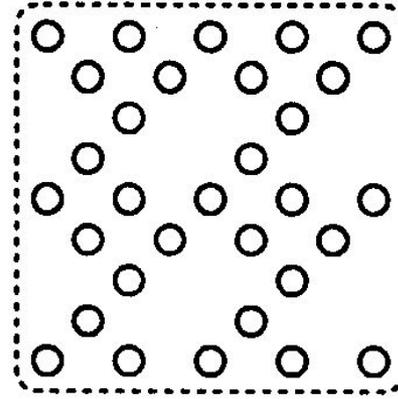
точке x_j . Для традиционной СМАС $\Phi(x) = I$ (I – единичная матрица).



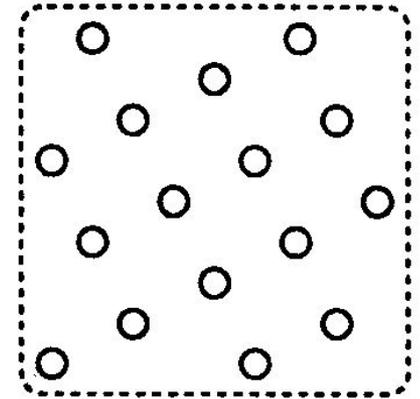
а)



б)



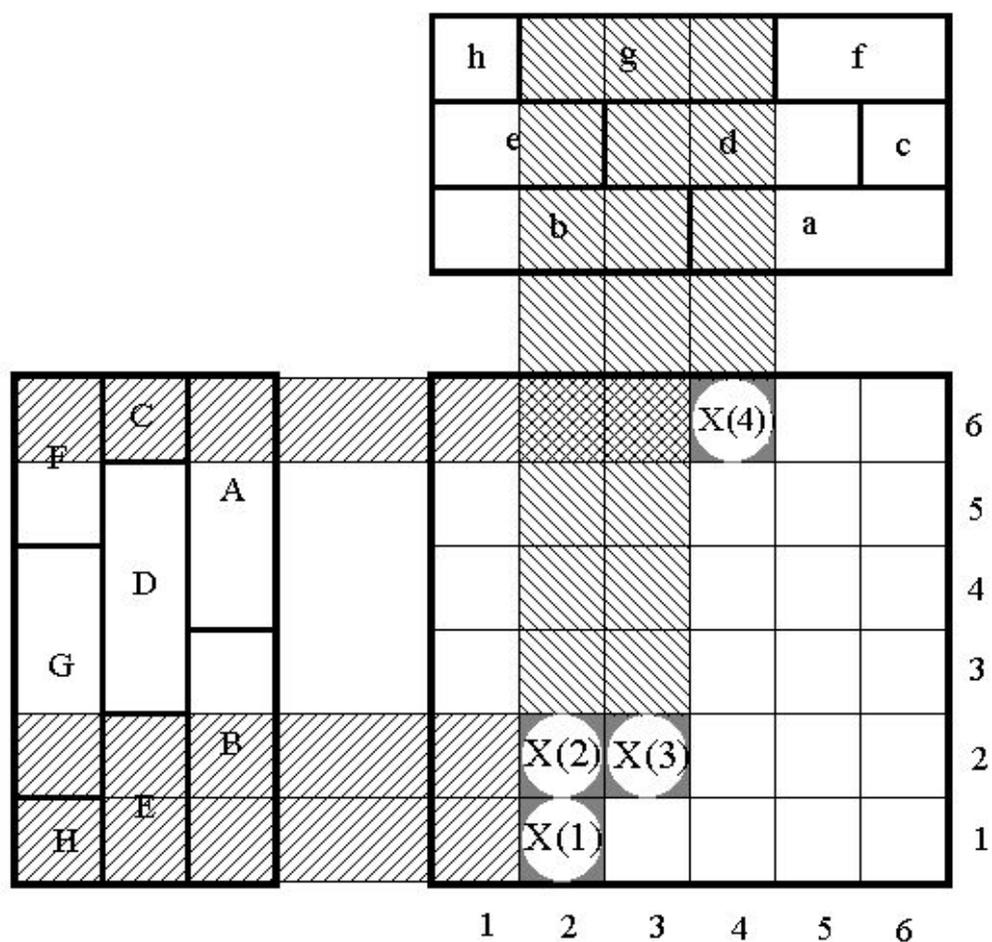
в)



г)

Рисунок 2. Схемы кодирования информации в сети СМАС

Пример 5.1. Рассмотрим процесс кодирования двумерных векторов ($N=2$) $x(1)=(2\ 1)^T$; $x(2)=(2\ 2)^T$; $x(3)=(3\ 2)^T$; $x(4)=(4\ 6)^T$, если $\rho=3$ (рис. 5.4).



Соответствующие матрицы и векторы ассоциаций имеют вид

$$\underline{x(1) = (2 \ 1)^T}$$

$$A_1^1 = \begin{matrix} & A & B \\ \begin{bmatrix} 0 & 0 \\ 0 & 1 \end{bmatrix} & a; & b; \end{matrix}$$

$$A_2^1 = \begin{matrix} & C & D & E \\ \begin{bmatrix} 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{bmatrix} & c & d; & e \end{matrix}$$

$$A_3^1 = \begin{matrix} & F & G & H \\ \begin{bmatrix} 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 \end{bmatrix} & f & g; & h \end{matrix}$$

$$a(1) = (00:01:000:000:001:000:000:010)^T;$$

$$\underline{x(2) = (2 \ 2)^T}$$

$$A_1^2 = \begin{matrix} & A & B \\ \begin{bmatrix} 0 & 0 \\ 0 & 1 \end{bmatrix} & a; & b; \end{matrix}$$

$$A_2^2 = \begin{matrix} & C & D & E \\ \begin{bmatrix} 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{bmatrix} & c & d; & e \end{matrix}$$

$$A_3^2 = \begin{matrix} & F & G & H \\ \begin{bmatrix} 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \end{bmatrix} & f & g; & h \end{matrix}$$

$$a(2) = (00:01:000:000:001:000:010:000)^T;$$

$$\underline{x(3) = (3 \ 2)^T}$$

$$A_1^3 = \begin{matrix} & A & B \\ \begin{bmatrix} 0 & 0 \\ 0 & 1 \end{bmatrix} & a; & b; \end{matrix}$$

$$A_2^3 = \begin{matrix} & C & D & E \\ \begin{bmatrix} 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 \end{bmatrix} & c & d; & e \end{matrix}$$

$$A_3^3 = \begin{matrix} & F & G & H \\ \begin{bmatrix} 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \end{bmatrix} & f & g; & h \end{matrix}$$

$$a(3) = (00:01:000:000:010:000:010:000)^T;$$

$$\underline{x(4) = (4 \ 6)^T}$$

$$A_1^4 = \begin{matrix} & A & B \\ \begin{bmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 0 \end{bmatrix} & a; & b; \end{matrix}$$

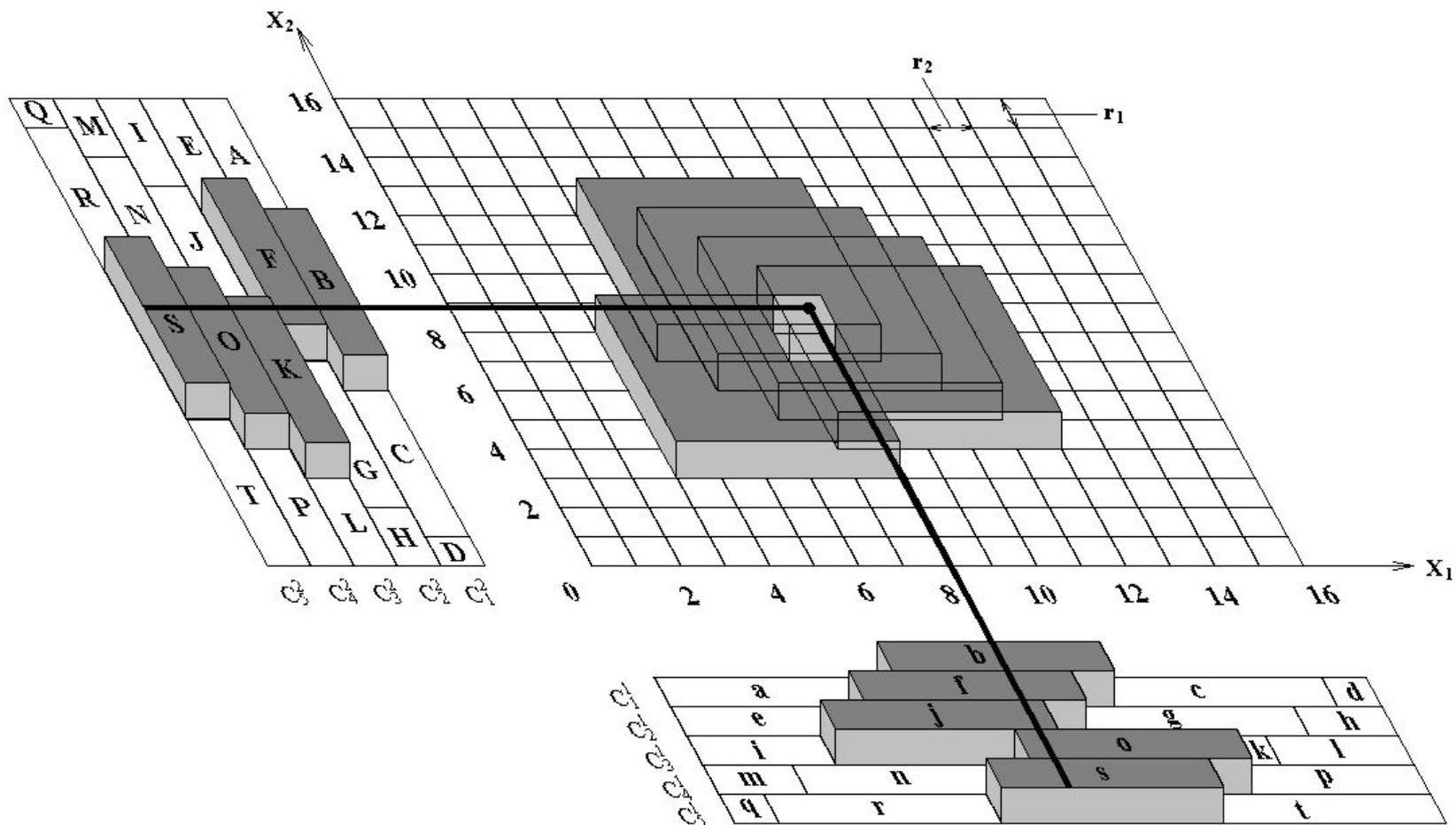
$$A_2^4 = \begin{matrix} & C & D & E \\ \begin{bmatrix} 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \end{bmatrix} & c & d; & e \end{matrix}$$

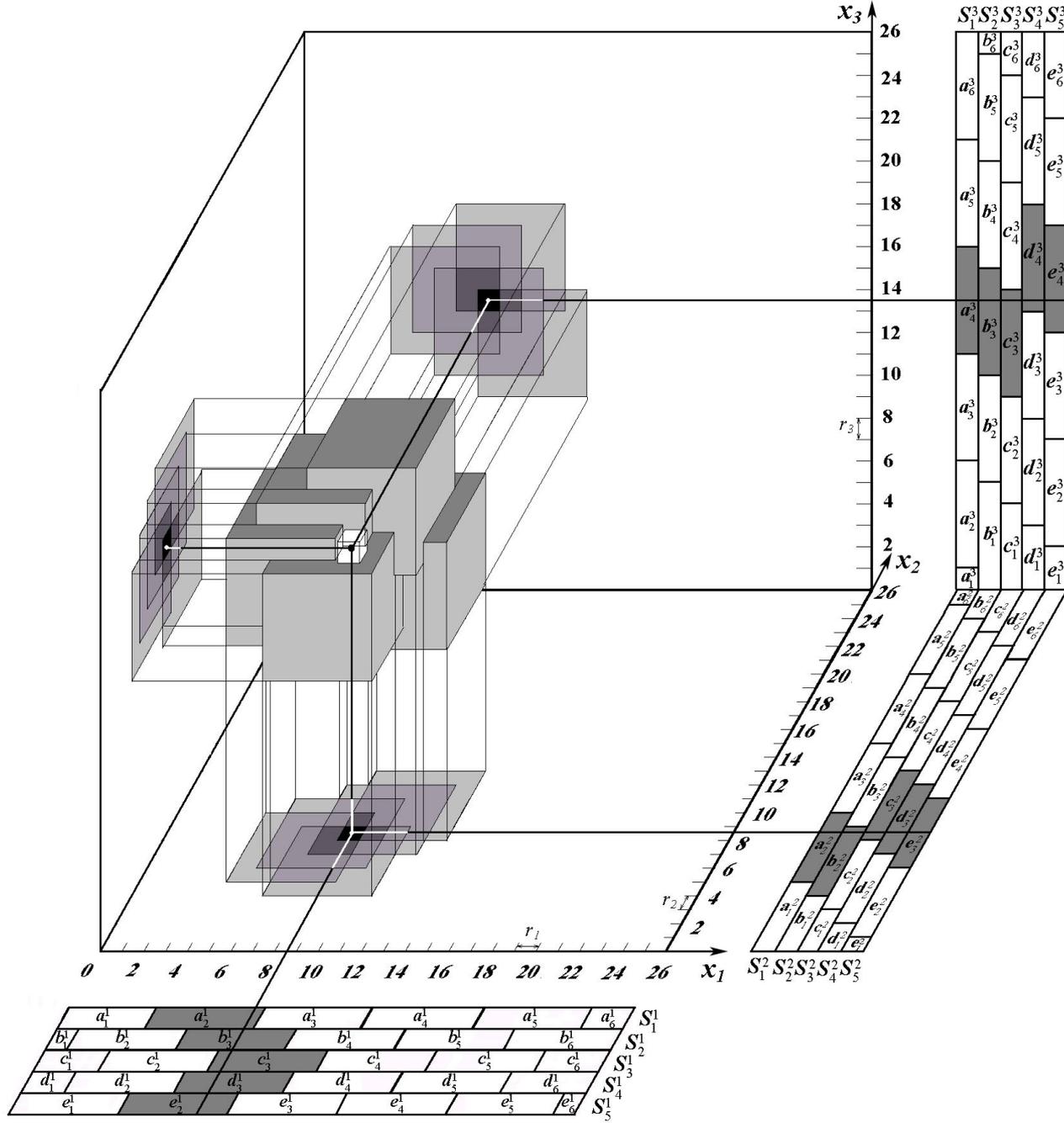
$$A_3^4 = \begin{matrix} & F & G & H \\ \begin{bmatrix} 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \end{bmatrix} & f & g; & h \end{matrix}$$

$$a(4) = (10:00:010:000:000:010:000:000)^T.$$

Полученные векторы ассоциаций содержат по три единицы ($\rho=3$) и имеют размерность 22×1 .

У расположенных близко векторов $x(1)$, $x(2)$ матрицы ассоциаций $A_1^1 = A_1^2$, $A_2^1 = A_2^2$, т.е. соответствующие компоненты векторов ассоциаций $a(1)$ и $a(2)$, совпадают и хранятся в одних ячейках. Меньше совпадений у $x(1)$ и $x(3)$, и наконец, далеко расположенный вектор $x(4)$ не имеет с $x(1)$, $x(2)$, $x(3)$ общих компонент, поэтому его компоненты хранятся в отдельных ячейках.





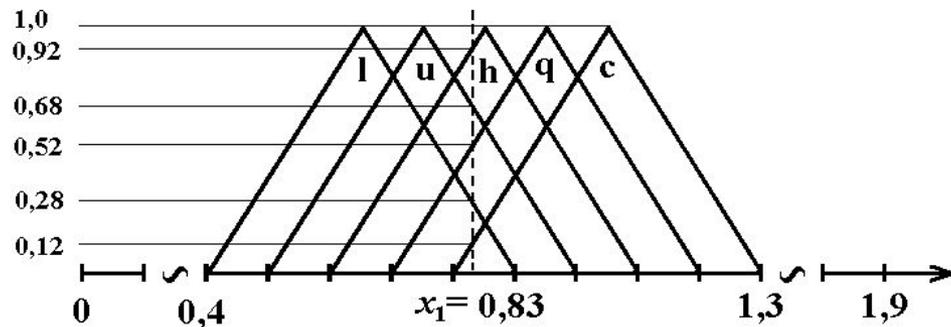
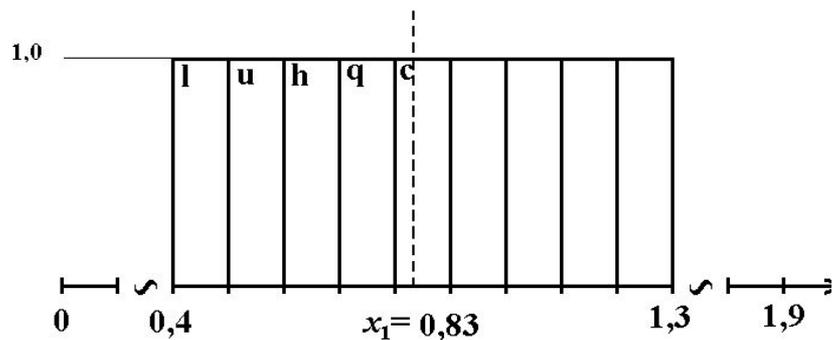
$$B_{n,j}(x) = \left[\frac{x - \lambda_{j-n}}{\lambda_{j-1} - \lambda_{j-n}} \right] B_{n-1,j-1}(x) + \left[\frac{\lambda_j - x}{\lambda_j - \lambda_{j-n+1}} \right] B_{n-1,j}(x) \quad (1)$$

Здесь $B_{1,j}(x) = \begin{cases} 1, \text{ если } x \in [\lambda_{j-1}, \lambda_j); \\ 0, \text{ в противном случае,} \end{cases}$ λ_j -ый узел сплайна.

$$\Phi_i(x_j) = \exp \left\{ -\frac{(x_j - \mu_i)^2}{\sigma^2} \right\} \quad (2)$$

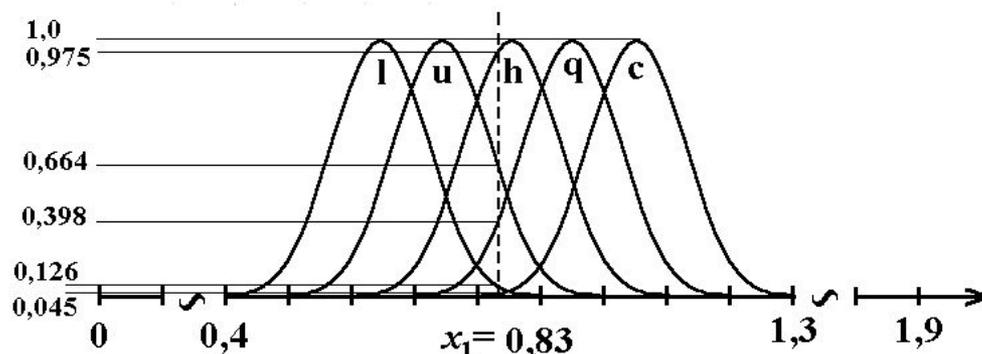
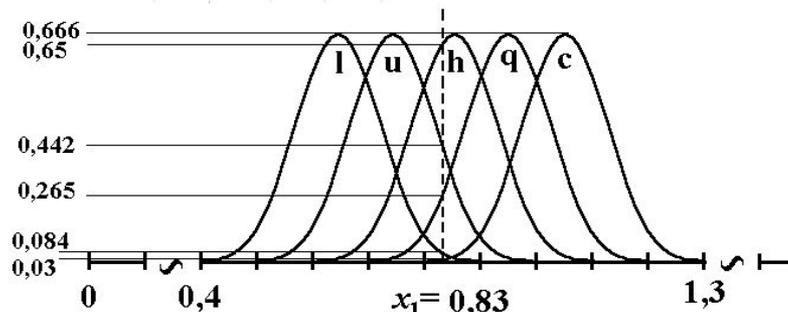
$$\Phi_i(x) = \begin{cases} \exp \left\{ -\frac{(\lambda_2 - \lambda_1)^2 / 4}{(x - \lambda_1)(\lambda_2 - x)} \right\} & \text{при } x \in (\lambda_1, \lambda_2); \\ 0 & \text{в противном случае.} \end{cases} \quad (3)$$

$$\Phi_i(x_j) = \begin{cases} \cos \left(\frac{\pi}{\rho r_j} (x_j - \lambda_i) \right) & \text{при } x_j \in \left(\lambda_i - \frac{\rho r_j}{2}, \lambda_i + \frac{\rho r_j}{2} \right]; \\ 0 & \text{в противном случае,} \end{cases} \quad (4)$$



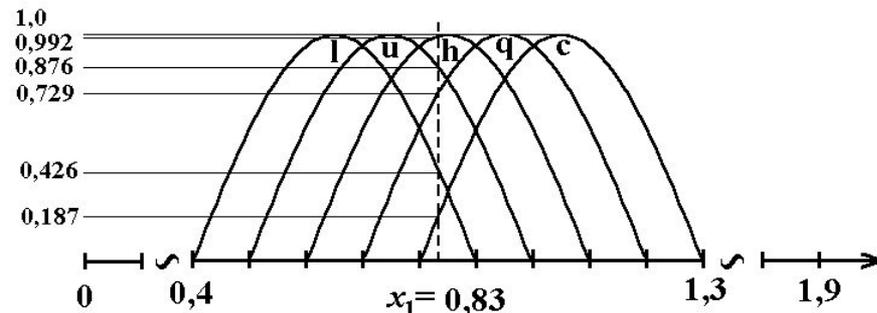
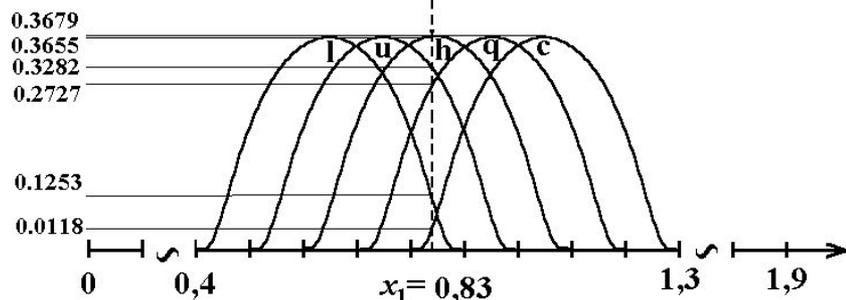
а)

б)



в)

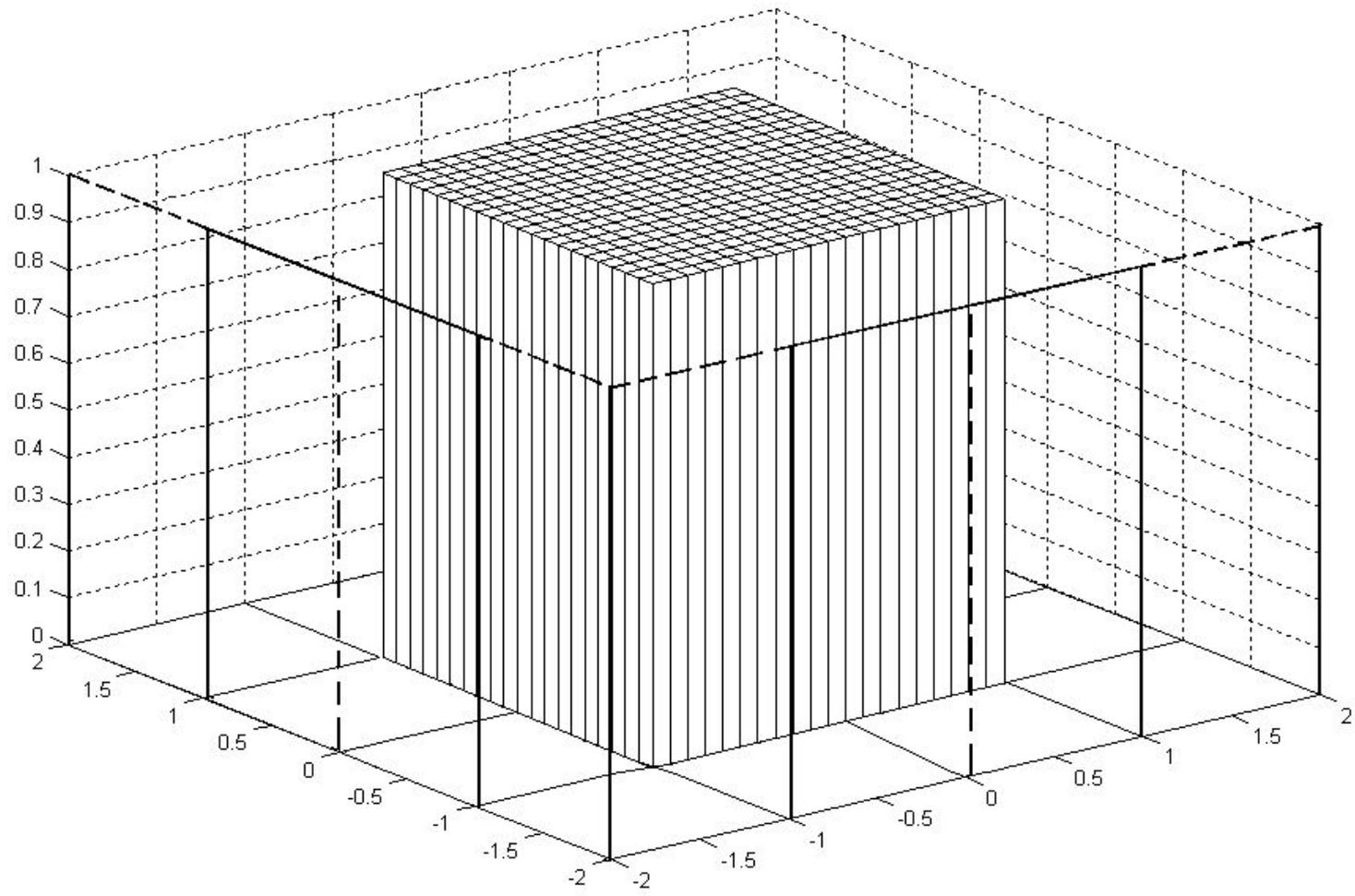
г)



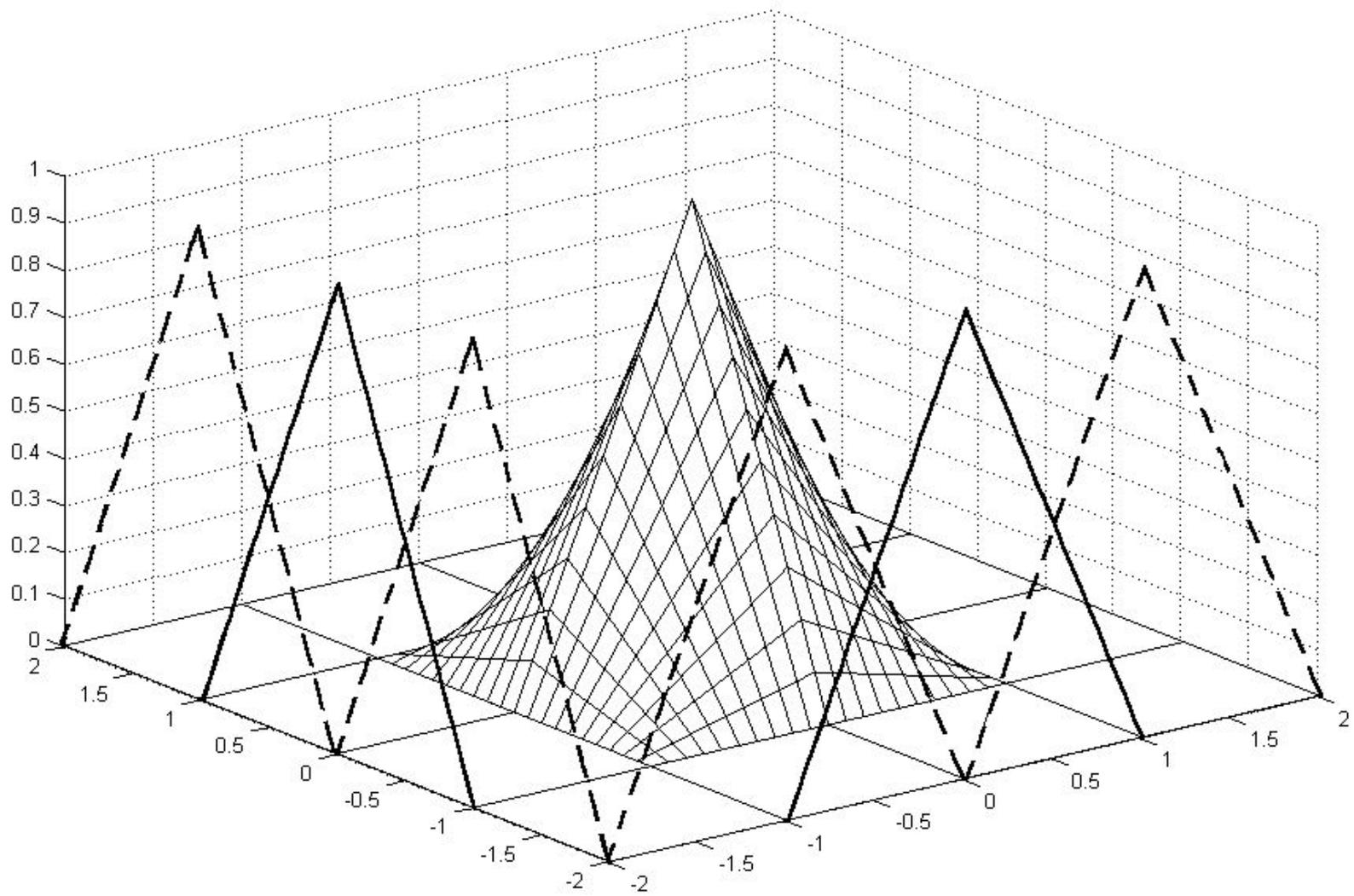
д)

е)

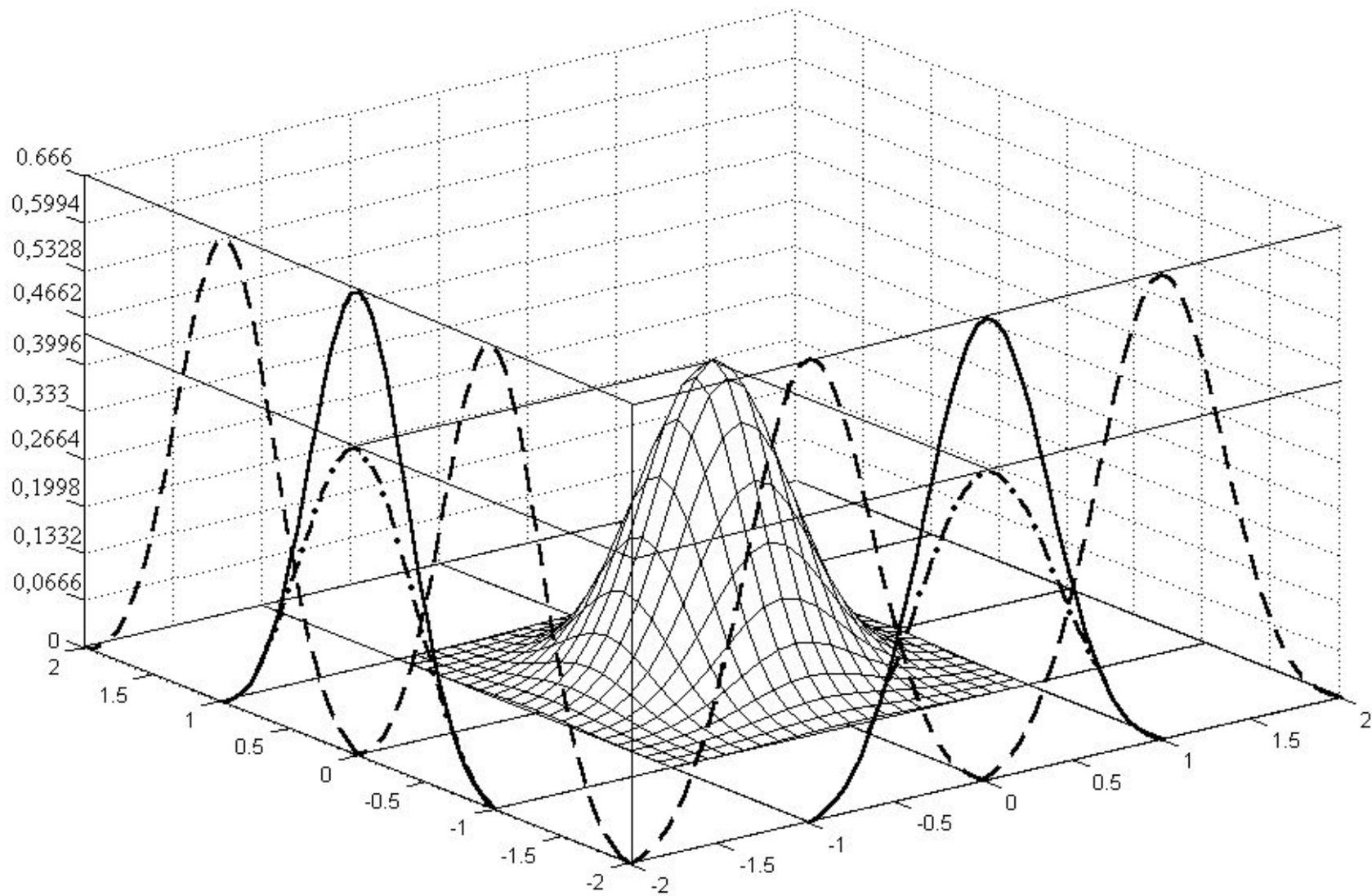
Рисунок 3.



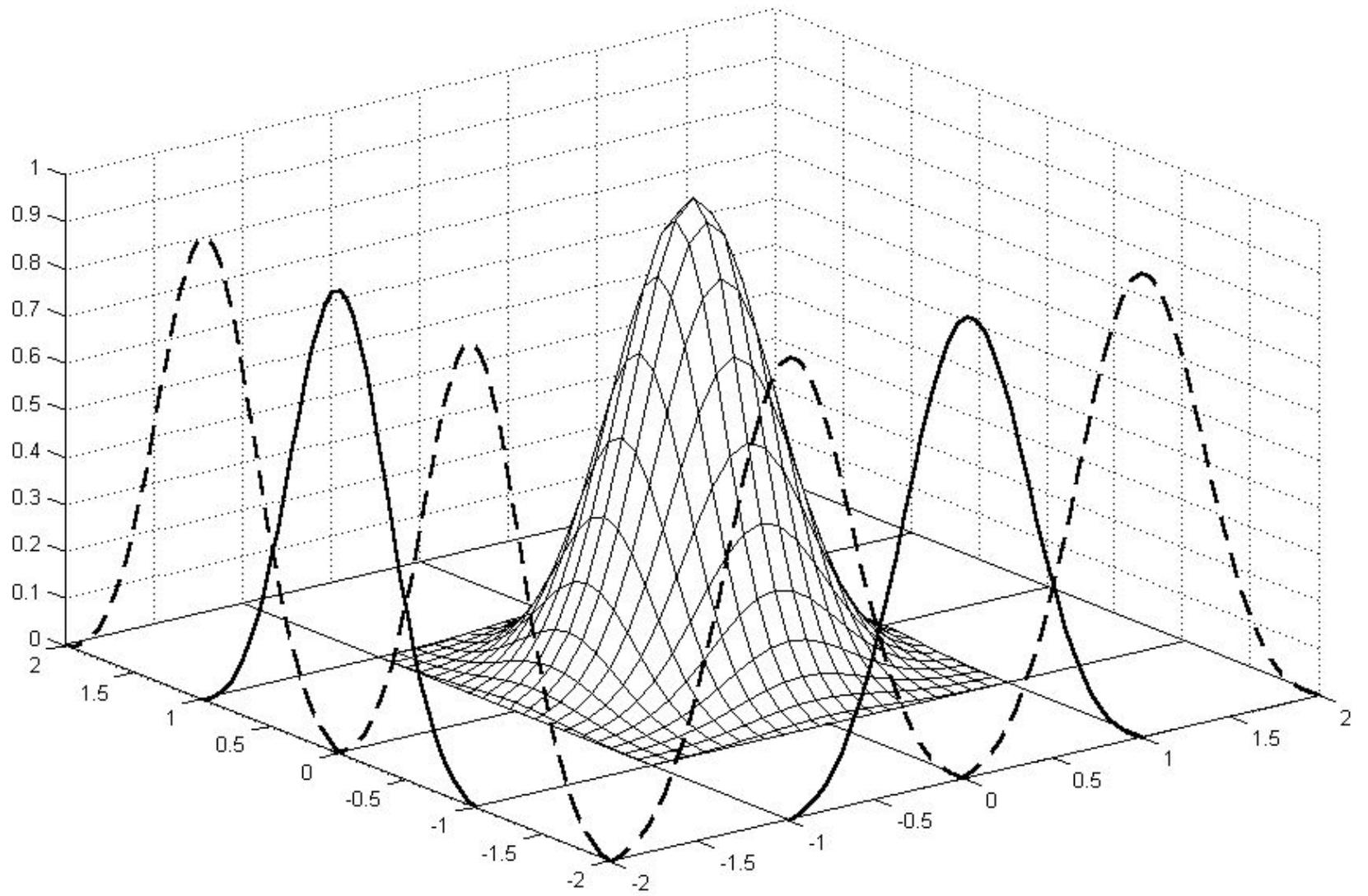
a)



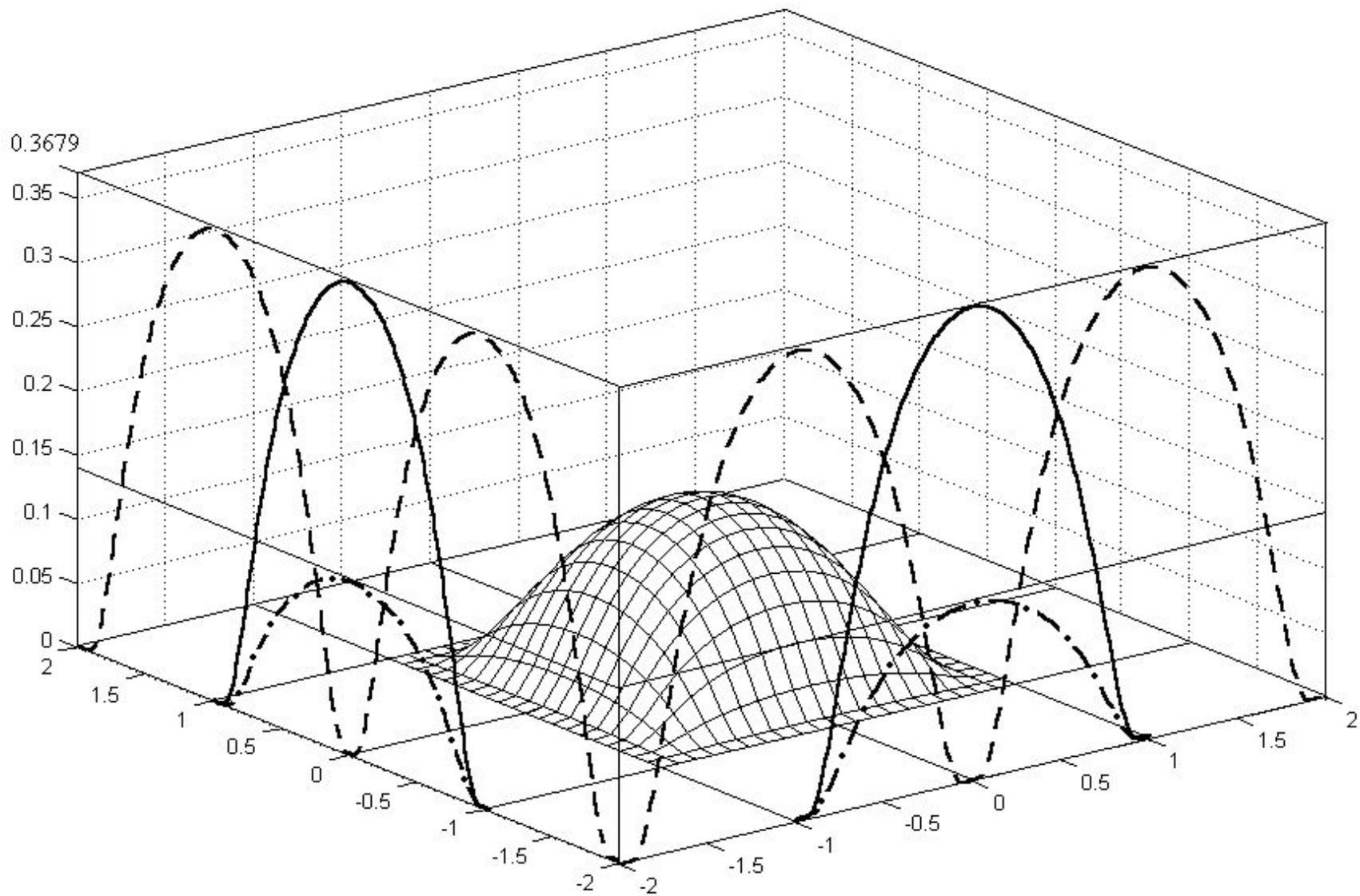
б)



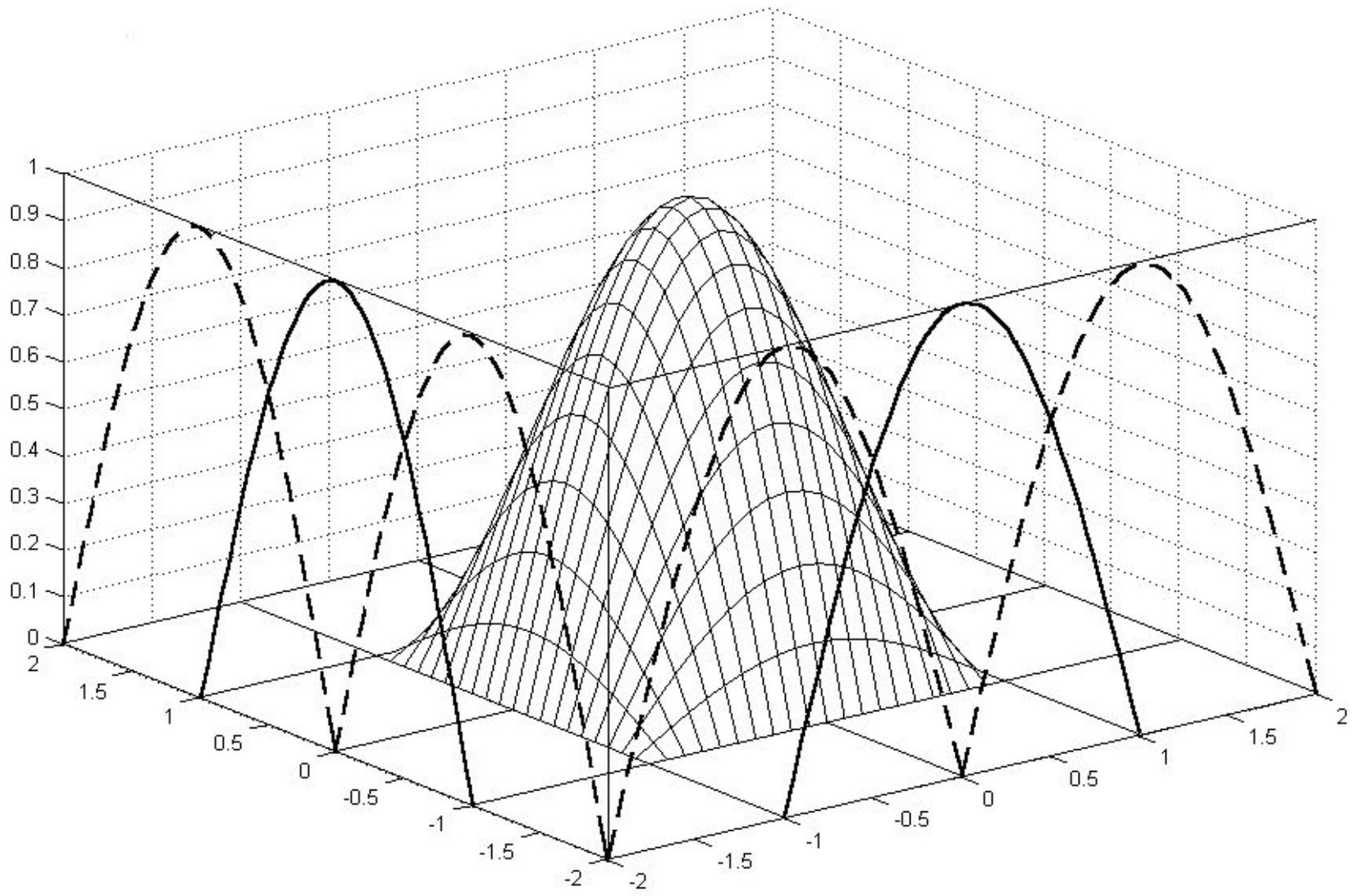
B)



Г)



Д)



e)

Алгоритмы хеширования информации в СМАС.

$$H(k) = 1 + k \bmod m, \quad (5)$$

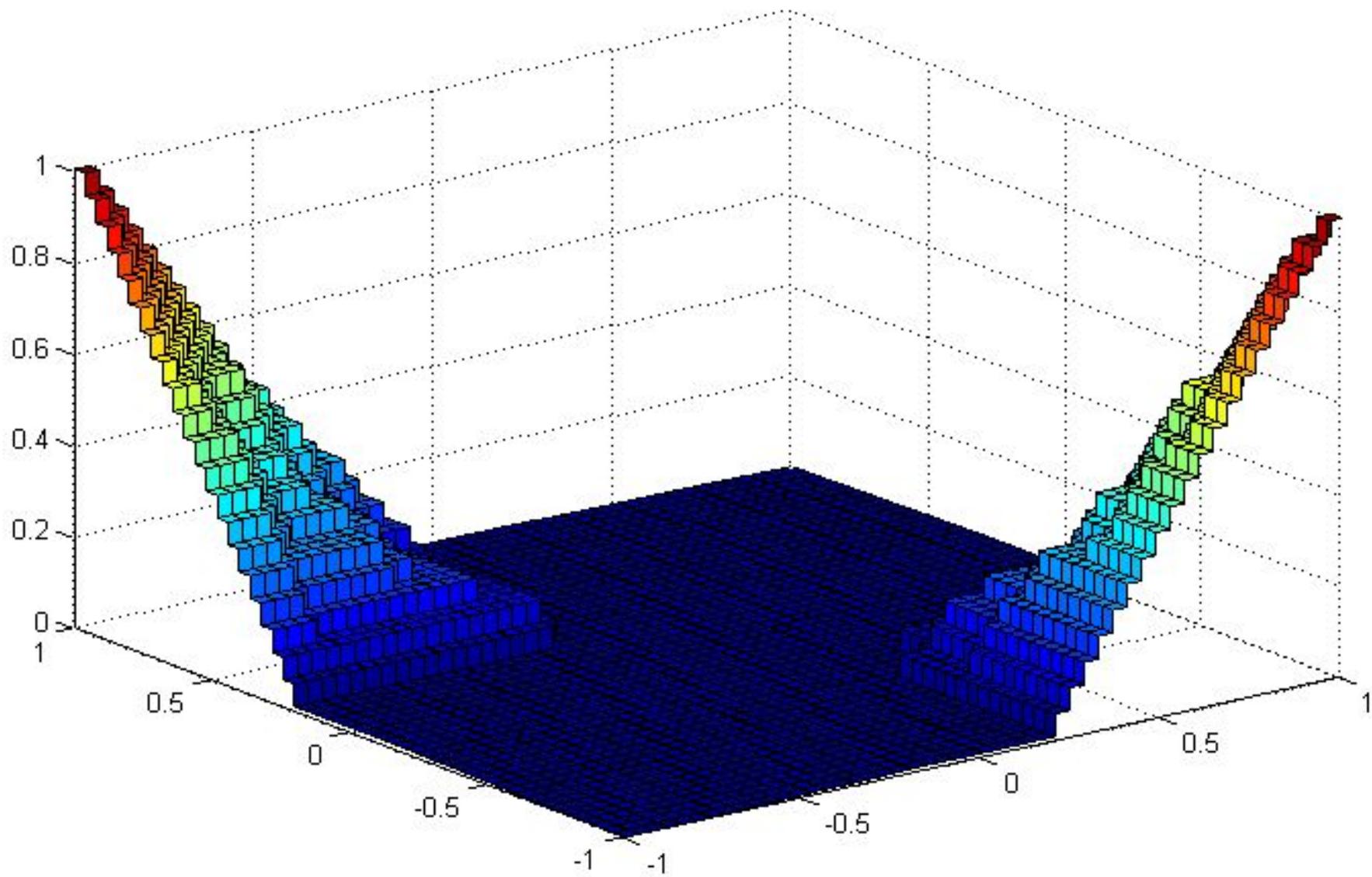
где $k \bmod m$ означает деление по модулю m .

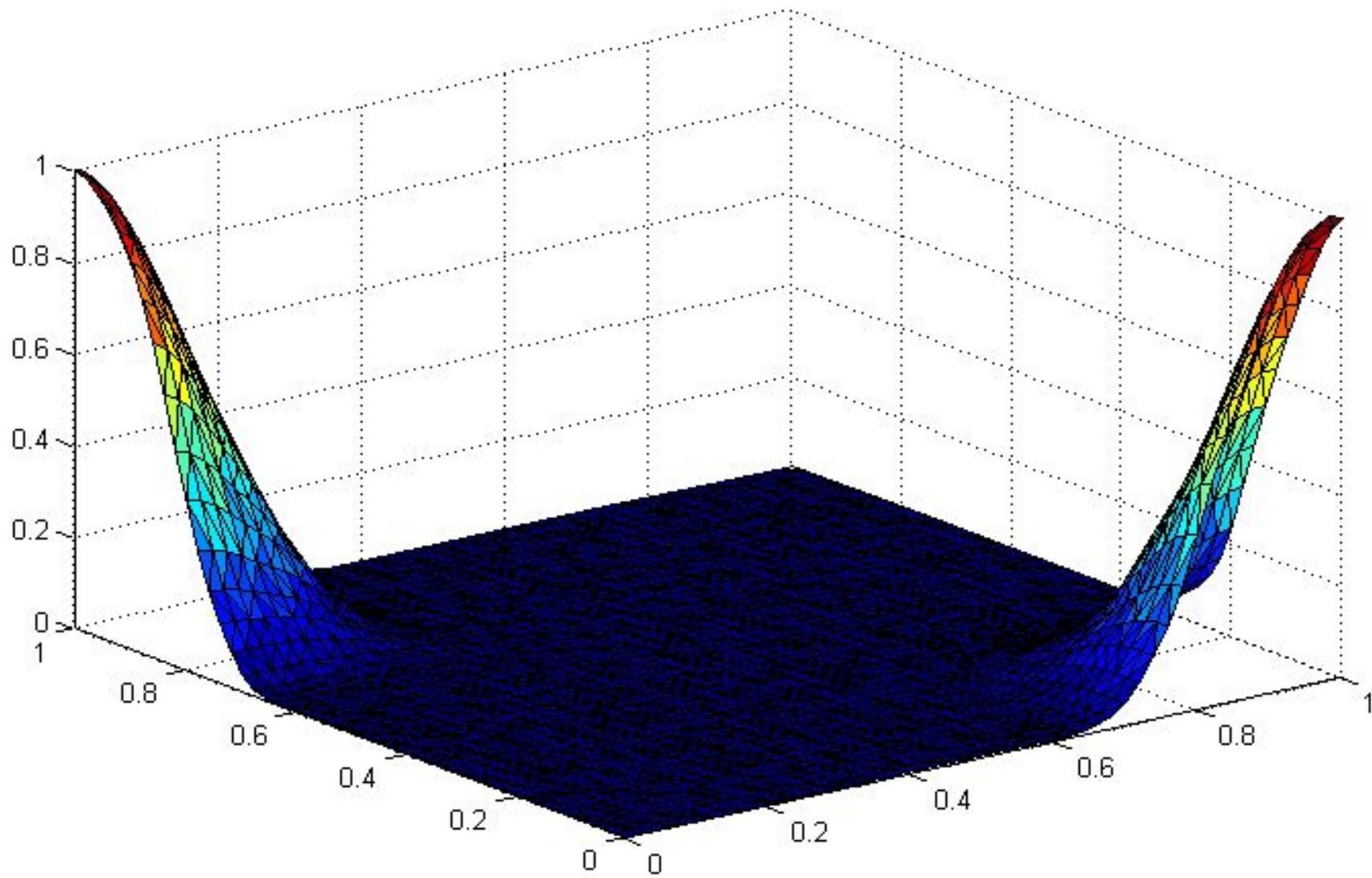
$$H(k) = 1 + \left\lfloor m \left[\left(\frac{F}{w} k \right) \bmod 1 \right] \right\rfloor, \quad (6)$$

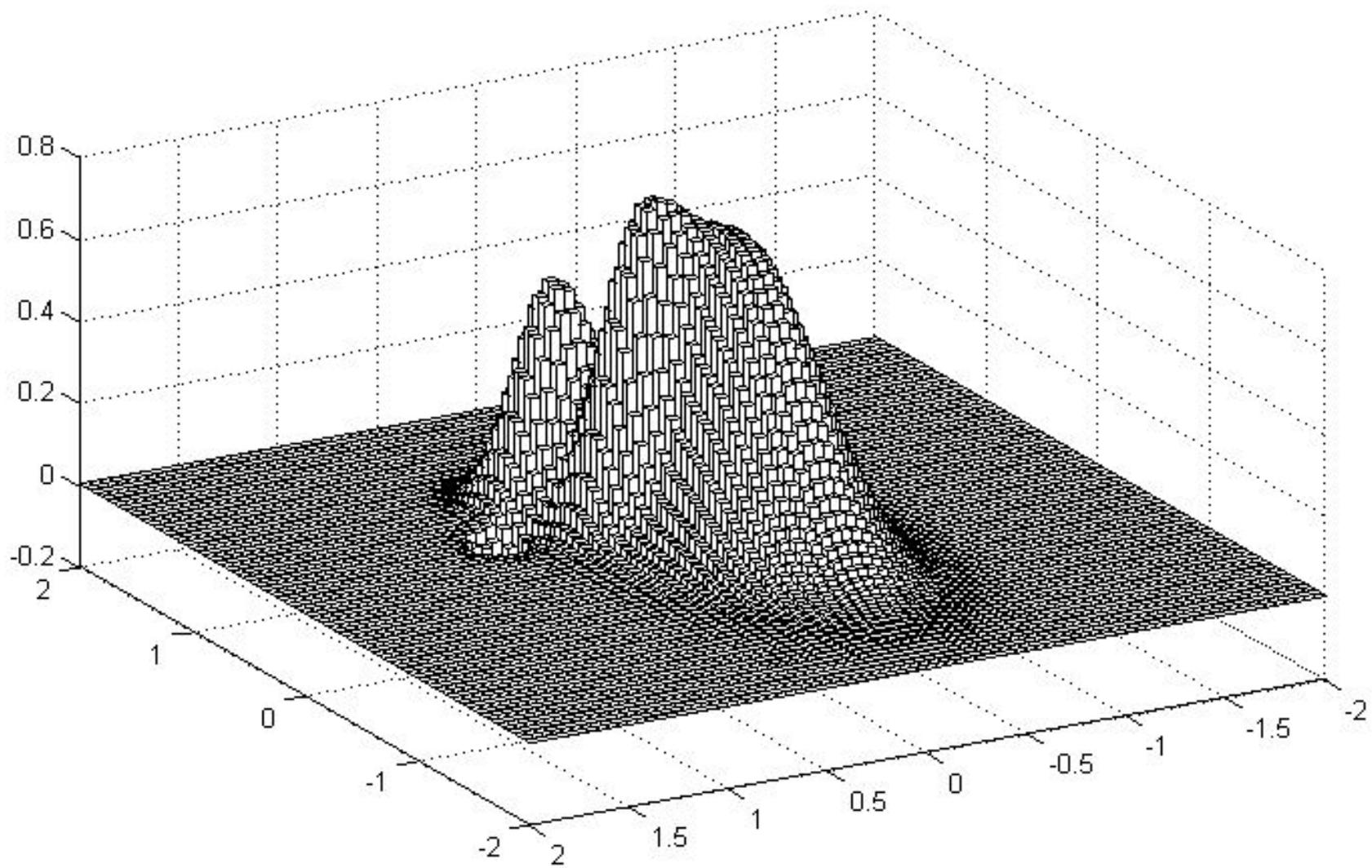
где w – размер машинного слова, F – некоторая целая константа, взаимно простая с w , $\lfloor \bullet \rfloor$ - означает округление в сторону ближайшего целого числа.

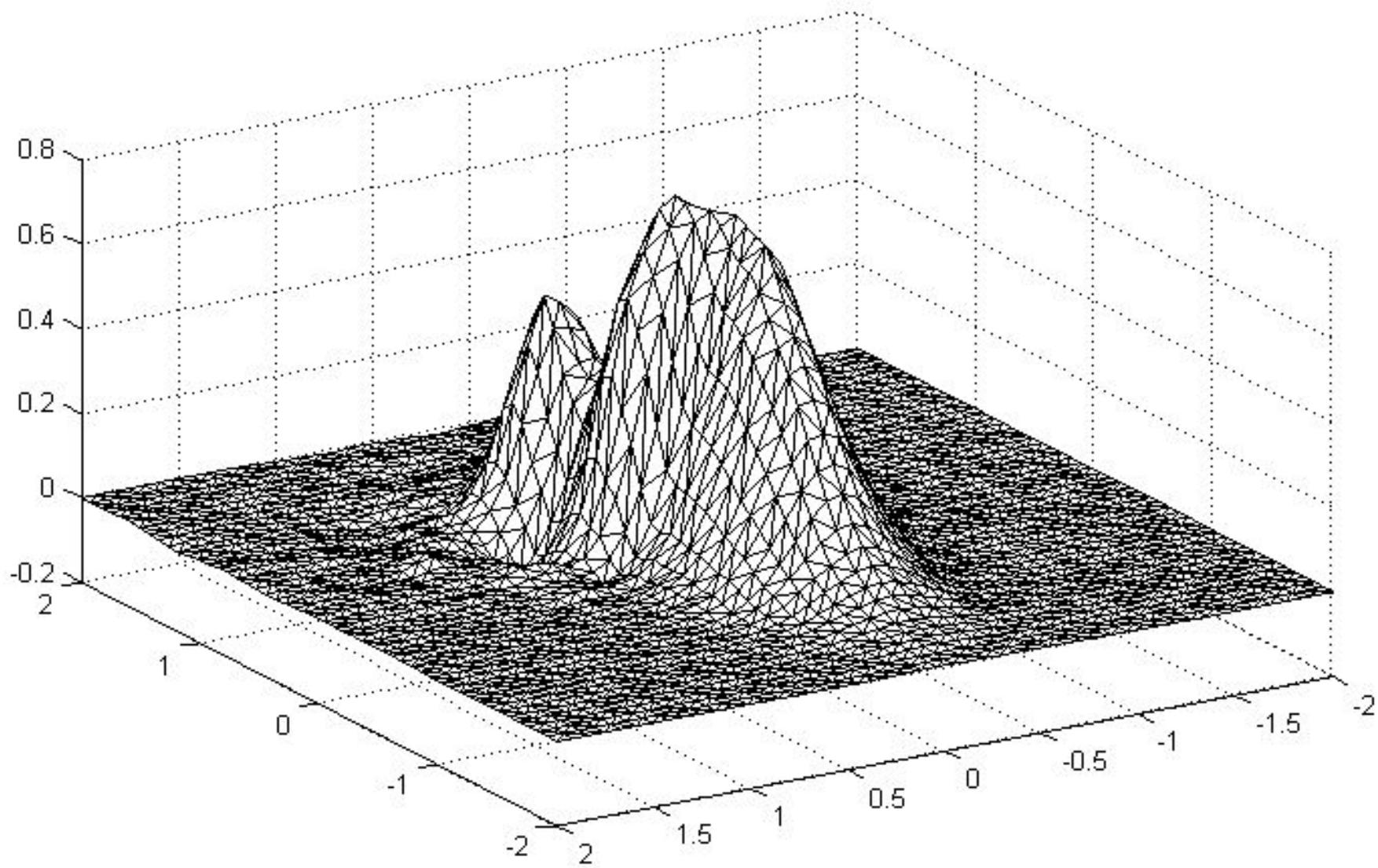
Алгоритм обучения сети СМАС.

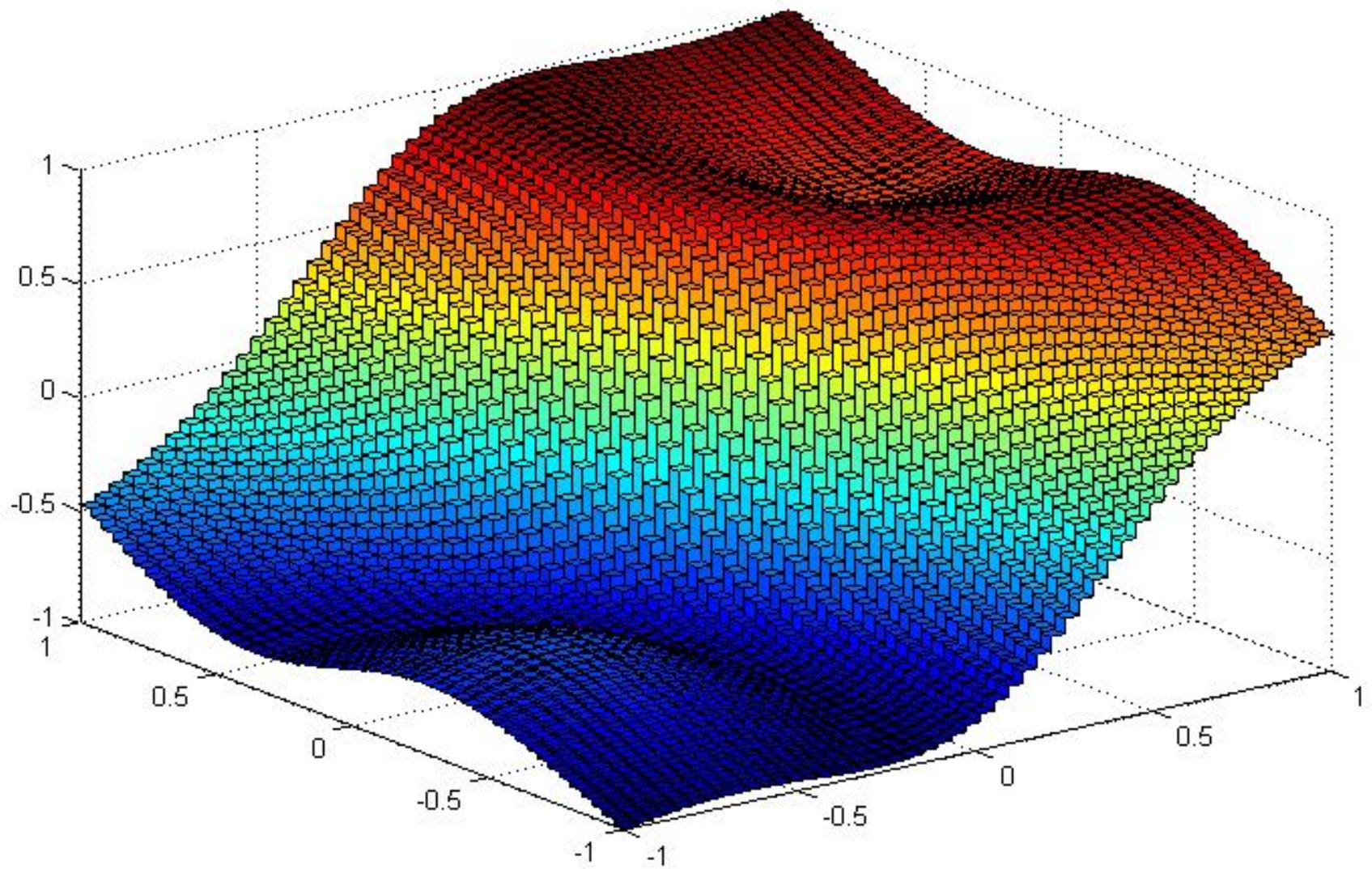
$$w(k+1) = w(k) + \gamma \left(\frac{y(k) - a^T(k) \Phi(x) w(k)}{\|\Phi(x) a(k)\|^2} \Phi(x) a(k) \right). \quad (7)$$











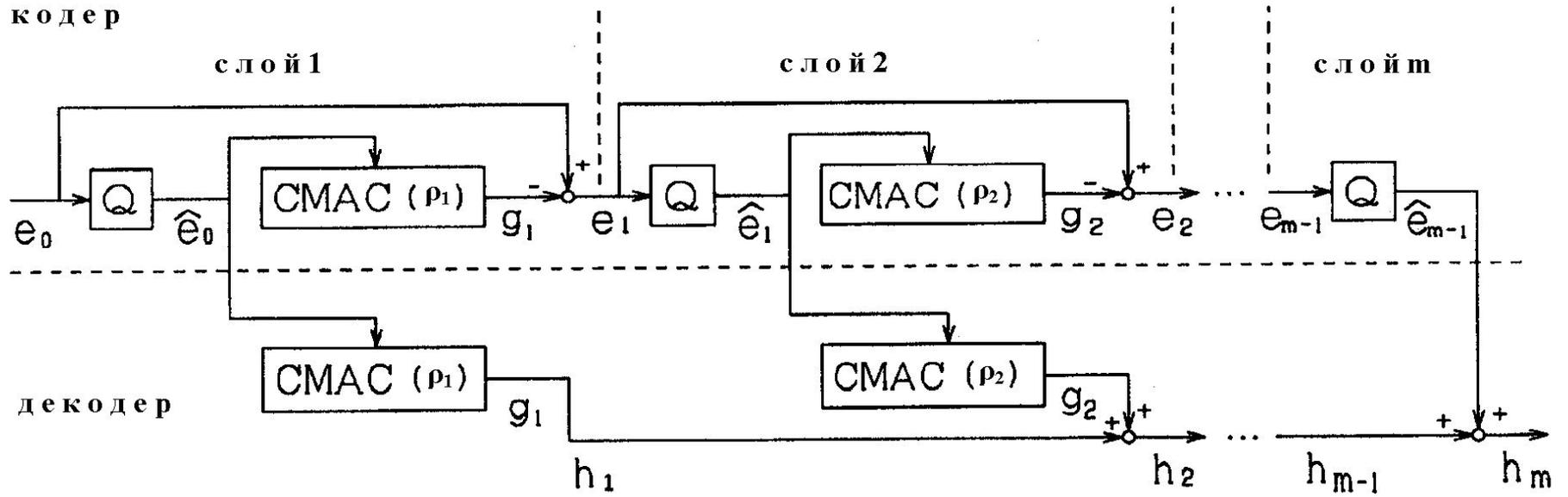


Рисунок 6. Схема кодирования изображений



а)



б) слой 1, $\rho_1=50$



в) слой 2, $\rho_2=20$



г) слой 3, $\rho_3=10$



д) слой 4, $\rho_4=5$

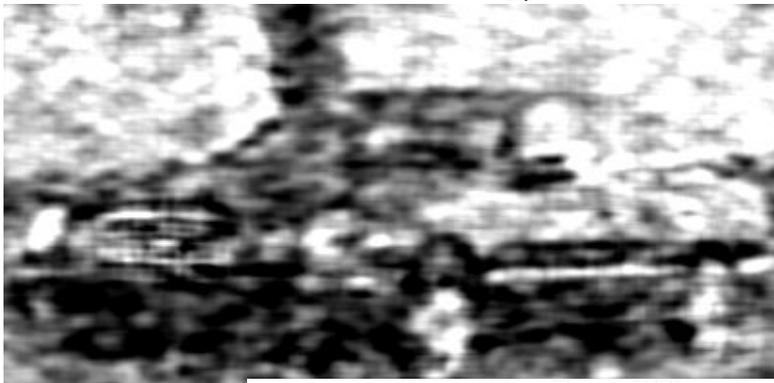
Рис.7. Кодирование изображения с помощью сети СМАС



а)



б)



в) $\rho=40$



г) $\rho=20$



д) $\rho=10$



е) $\rho=5$

Рис. Пример фильтрации изображения с помощью сети СМАС

