МИНОБРНАУКИ РОССИИ

Федеральное государственное бюджетное образовательное учреждение высшего образования

«САРАТОВСКИЙ НАЦИОНАЛЬНЫЙ ИССЛЕДОВАТЕЛЬСКИЙ ГОСУДАРСТВЕННЫЙ УНИВЕРСИТЕТ ИМЕНИ Н. Г. ЧЕРНЫШЕВСКОГО»

Кафедра дискретной математики и информационных технологий

название вкр

МАГИСТЕРСКАЯ РАБОТА

студента 2 курса 271 группы направления 09.04.01 — Информатика и вычислительная техника факультета КНиИТ Иванова Ивана Ивановича

Научный руководитель	
должность, степень, звание	 И.О.Фамилия
Заведующий кафедрой	
доцент, к.фм.н.	 Л.Б.Тяпаев

содержание

OF	503F	ІАЧЕН	ИЯ И СОКРАЩЕНИЯ	3
BI	ЗЕДЕ	ЕНИЕ		4
1	При	мер оф	ормления текста	5
	1.1	Приме	ер основных элементов математического текста	5
	1.2	Еще э	лементы математического текста	5
	1.3	Снова	математический текст	7
2	Разд	цел с по	одразделами	10
	2.1	Текст	с формулами и леммой	10
	2.2	Назва	ние другого подраздела	10
		2.2.1	Более мелкий подраздел	10
		2.2.2	Текст с таблицей	10
		2.2.3	Текст с кодом программы	10
34	КЛЬ	ОЧЕНІ	ИЕ	15
CI	ТИСС	ОК ИС	ПОЛЬЗОВАННЫХ ИСТОЧНИКОВ	16
Пτ	КОПИС	кение А	Нумеруемые объекты в приложении	17

обозначения и сокращения

|A| — количество элементов в конечном множестве A;

 $\det B$ — определитель матрицы B;

ИНС — Искусственная нейронная сеть;

 ${\it FANN-Feedforward\ Artifitial\ Neural\ Network}$

ВВЕДЕНИЕ

Целью настоящей работы является создание примера оформления студенческой работы средствами системы LATEX.

Поставлена задача оформить документ в соответствии:

- со стандартом СТО 1.04.01-2012 Порядком выполнения, структурой и правилами оформления курсовых работ (проектов) и выпускных квалификационных работ, принятых в Саратовском государственном университете в 2012 году;
- с правилами оформления титульного листа отчета о прохождении практики в соответствии со стандартом СТО 1.01-2005.

Изложенный ниже текст не имеет особого смысла и приведен только для демонстрации оформления своих элементов.

1 Пример оформления текста

1.1 Пример основных элементов математического текста

Внутритекстовая формула $\frac{1}{\varepsilon^*} = \frac{1}{\varepsilon_\infty} - \frac{1}{\varepsilon_0}$. Пример одиночной ссылки на литературу [1]. Пример множественной ссылки на литературу [2] .

$$F(x) = \int_{a}^{b} f(x) dx. \tag{1}$$

Ссылка на рисунок 1.

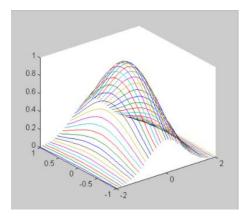


Рисунок 1 – Подпись к рисунку

Если разность энергий электронно-дырочных уровней $E_2 - E_1$ близка к энергии предельного оптического фонона $\hbar\Omega_{LO}$, то в разложении волновых функций полного гамильтониана можно ограничиться нулевым приближением для всех состояний, за исключением близких по значению к E_2 . Волновые функции последних представляют собой следующие комбинации почти вырожденных состояний [3].

1.2 Еще элементы математического текста

Нейрон является составной частью нейронной сети. Он состоит из элементов трех типов: умножителей (синапсов), сумматора и нелинейного преобразователя. Синапсы осуществляют связь между нейронами, умножают входной сигнал на число, характеризующее силу связи (вес синапса). Сумматор выполняет сложение сигналов, поступающих по синаптическим связям от других нейронов, и внешних входных сигналов. Нелинейный преобразователь реализует нелинейную функцию одного аргумента — выхода сумматора.

Эта функция называется функцией активации или передаточной функцией. На рисунке 2 приведено строение одного нейрона.

Нейрон в целом реализует скалярную функцию векторного аргумента. Математическая модель нейрона:

$$s = \sum_{i=1}^{n} w_i x_i + b,$$

$$y = f(s),$$

где w_i — вес синапса; $i=1,\ldots,n$; b — значение смещения; s — результат суммирования; x_i-i -тый компонент входного вектора (входной сигнал), $i=1,\ldots,n$; y — выходной сигнал нейрона; n — число входов нейрона; f(s) — нелинейное преобразование (функция активации).

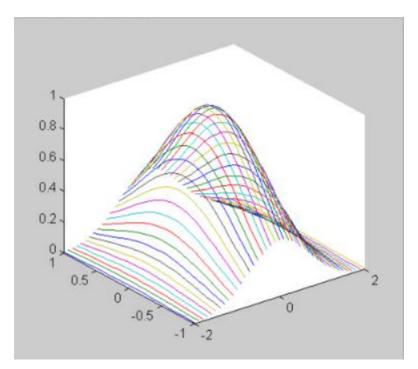


Рисунок 2 – Нейрон

В качестве функции активации нейронов берут обычно одну из следующих:

- пороговая функция активации;
- экспоненциальная сигмоида;
- рациональная сигмоида;
- гиперболический тангенс.

Данные функции активации обладают таким важным свойством как

нелинейность. Нелинейность функции активации принципиальна для построения нейронных сетей. Если бы нейроны были линейными элементами, то любая последовательность нейронов также производила бы линейное преобразование и вся нейронная сеть была бы эквивалентна одному нейрону (или одному слою нейронов в случае нескольких выходов). Нелинейность разрушает суперпозицию и приводит к тому, что возможности нейросети существенно выше возможностей отдельных нейронов.

1.3 Снова математический текст

Опишем самую популярную архитектуру — многослойный персептрон с последовательными связями и сигмоидальной функцией активации (Feedforward Artifitial Neural Network, FANN).

В многослойных нейронных сетях с последовательными связями нейроны делятся на группы с общим входным сигналом — слои. Стандартная сеть состоит из L слоев, пронумерованных слева направо. Каждый слой содержит совокупность нейронов с едиными входными сигналами. Внешние входные сигналы подаются на входы нейронов входного слоя (его часто нумеруют как нулевой), а выходами сети являются выходные сигналы последнего слоя. Кроме входного и выходного слоев в многослойной нейронной сети есть один или несколько скрытых слоев, соединенных последовательно в прямом направлении и не содержащих связей между элементами внутри слоя и обратных связей между слоями. Число нейронов в слое может быть любым и не зависит от количества нейронов в других слоях. Архитектура нейронной сети прямого распространения сигнала приведена на рисунке 3.

На каждый нейрон первого слоя подаются все элементы внешнего входного сигнала. Все выходы нейронов i-го слоя подаются на каждый нейрон слоя i+1.

Нейроны выполняют взвешенное суммирование элементов входных сигналов. К сумме прибавляется смещение нейрона. Над результатом суммирования выполняется нелинейное преобразование — функция активации (передаточная функция). Значение функции активации есть выход нейрона. Приведем схему многослойного персептрона. Нейроны представлены кружками, связи между нейронами — линиями со стрелками.

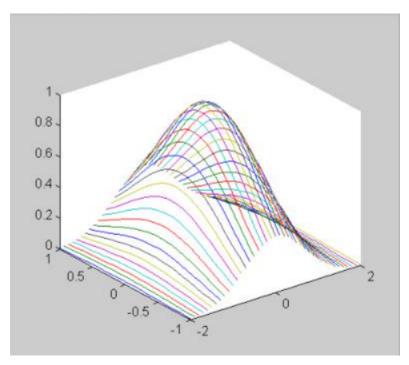


Рисунок 3 – Архитектура многослойной сети прямого распространения

Функционирование сети выполняется в соответствии с формулами:

$$s_j^{[k]} = \sum_{i=1}^{N_{k-1}} w_{ji}^{[k]} y_i^{[k-1]} + b_j^{[k]}, \quad j = 1, \dots, N_k, \quad k = 1, \dots, L;$$
$$y_j^{[k]} = f(s_j^{[k]}), \quad j = 1, \dots, N_k, \quad k = 1, \dots, L-1,$$
$$y_j^{[L]} = s_j^{[L]},$$

гле

- $y_i^{[k-1]}$ выходной сигнал i-го нейрона (k-1)-го слоя;
- $w_{ji}^{[k]}$ вес связи между j-м нейроном слоя (k-1) и i-м нейроном k-го слоя;
- $-b_{i}^{[k]}$ значение смещения j-го нейрона k-го слоя;
- -y=f(s) функция активации;
- $y_i^{[k]}$ выходной сигнал j-го нейрона k-го слоя;
- N_k число узлов слоя k;
- -L общее число основных слоев;
- $n = N_0$ размерность входного вектора;
- $-m=N_L-$ размерность выходного вектора сети.

На рисунке 4 представлена сеть прямого распространения сигнала с 5

входами, 3 нейронами в скрытом слое и 2 нейронами в выходном слое.

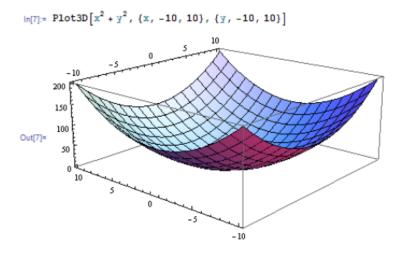


Рисунок 4 – Пример нейронной сети

2 Раздел с подразделами

2.1 Текст с формулами и леммой

Обозначим $[y_0, y_1, \dots, y_p; f]$ разделенную разность порядка p функции f по узлам $y_0 < y_1 < \dots < y_p$.

Обозначим $L_pf(x;y_0,y_1,\ldots,y_p)$ интерполяционный полином Ньютона функции f по узлам y_0,y_1,\ldots,y_p :

Доказательство. Возьмем $x \in [x_{p-(2k+1)}, x_{p-2k}], k = 0, \dots, [p/2].$

Из условия леммы следует, что

$$[x_0, \dots, x_{p-(2k+1)}, x, x_{p-2k}, \dots, x_p; f] \geqslant 0,$$

Из равенства

$$\Delta_p f(x; x_0, \dots, x_p) = (L_p f(x; x_0, \dots, x_p) - f(x)) \prod_{0 \le i < j \le p} (x_j - x_i).$$

и следует, что

$$L_p f(x; x_0, \dots, x_p) \geqslant f(x).$$

С учетом условия леммы мы получаем утверждение.

2.2 Название другого подраздела

2.2.1 Более мелкий подраздел

Если разность энергий электронно-дырочных уровней E_2-E_1 близка к энергии предельного оптического фонона $\hbar\Omega_{LO}$, то в разложении волновых функций полного гамильтониана можно ограничиться нулевым приближением для всех состояний, за исключением близких по значению к E_2 .

2.2.2 Текст с таблицей

В таблице 1 представлены результаты сокращения словарей неисправностей для схем из каталога ISCAS'89.

2.2.3 Текст с кодом программы

Термин «разреженная матрица» впервые был предложен Гарри Марковицем. В 1989 он был награжден премией имени Джона фон Неймана в том числе и за вклад в теорию методов для разреженных матриц.

Таблица 1 – Результат сокращения словарей неисправностей при помощи масок

1	2	3	4	5	6	7	8
S298	177	1932	341964	61	10797	$3,\!16\%$	0,61
S344	240	1397	335280	59	14160	4,22%	0,53
S349	243	1474	358182	62	15066	4,21%	0,60
S382	190	12444	2364360	55	10450	0,44%	3,78
S386	274	2002	548548	91	24934	4,55%	1,40
S400	194	13284	2577096	58	11252	0,44%	4,28
S444	191	13440	2567040	60	11460	$0,\!45\%$	4,26
S510	446	700	312200	70	31220	10,00%	0,63
S526	138	13548	1869624	38	5244	$0,\!28\%$	2,41
S641	345	5016	1730520	132	45540	2,63%	7,06
S713	343	3979	1364797	131	44933	3,29%	5,61
S820	712	21185	15083720	244	173728	1,15%	126,99
S832	719	21603	15532557	253	181907	1,17%	135,18
S953	326	322	104972	91	29666	$28,\!26\%$	0,27
S1423	293	750	219750	93	27249	$12,\!40\%$	0,57
S1488	1359	22230	30210570	384	521856	1,73%	541,69

В большинстве источников, разреженной матрицей называется матрица, в которой мало ненулевых элементов. Это нельзя назвать определением из-за слова «мало». В понятие разреженной матрицы определяется так: «Мы можем называть матрицу разреженной, если применение к ней методов, описываемых в книге, экономит память и/или время». Таким образом, следует дать определение алгоритму для разреженных матриц. Алгоритмом для разреженных матриц будем называть алгоритм, у которого время работы и необходимый объем памяти зависят от количества ненулевых элементов в матрице.

Размерность квадратной матрицы A будем обозначать n, а количество ненулевых элементов в ней |A|.

Плотные матрицы обычно хранятся в качестве двумерного массива $n \times n$. Будем обозначать такой массив а. Разреженные матрицы не стоит хранить таким способом из-за слишком большого потребления памяти, которая будет занята в основном нулевыми элементами.

Один из вариантов представления разреженных матриц в памяти компьютера—в виде трех массивов: column, value и rowIndex. Размеры массивов column и value равны |A|. Размер rowIndex равен n+1. Ненулевые элементы матрицы A хранятся последовательно по строкам в этих массивах. Элемент column[i] содержит номер столбца, в котором содержится і-й ненулевой элемент, а value[i]—его величину. Массив rowIndex[i] содер-

жит в себе индекс первого ненулевого элемента і-й строки. Все ненулевые элементы і-й строки содержатся в массивах column и value в элементах с индексами от rowIndex[i] по rowIndex[i + 1]-1. Для удобства полагают rowIndex[n] = |A|.

Для примера рассмотрим следующую матрицу:

$$\begin{pmatrix}
1 & 0 & 5 & 0 & 0 \\
0 & 2 & 7 & 4 & 0 \\
0 & 0 & 1 & 0 & 0 \\
9 & 6 & 0 & 3 & 0 \\
0 & 0 & 3 & 0 & 5
\end{pmatrix}$$

Maccubic column, value и rowIndex для этой матрицы представлены в таблице <math>2.

Таблица 2 — Maccивы column, value и rowIndex

	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11
column	0	2	1	2	3	2	0	1	3	2	4	
value	1	5	2	7	4	1	9	6	3	3	5	
rowIndex	0	2	5	6	9	11						

Неизвестный вектор и вектор правой части хранятся в виде массивов размера n. Массив неизвестного вектора обозначают \mathbf{x} , а массив правой части — \mathbf{rhs} .

Рассмотрим пример алгоритма для разреженных матриц. Алгоритм решения СЛАУ, представленной нижнетреугольной матрицей **a**, можно реализовать двумя вложенными циклами по **n**:

```
for(int i = 0; i $<$ n; ++i){
    x[i] = rhs[i];
    for(int j = 0; j $<$ i; ++j)
    x[i] -= a[i][j] * x[j];
    x[i] /= a[i][i];
}</pre>
```

Но, если матрица а хранится в разреженном виде, то в данном алгоритме можно проходить только по ненулевым элементам а:

```
for(int i = 0; i $<$ n; ++i){
    x[i] = rhs[i];</pre>
```

```
for(int j = rowIndex[i]; j $<$ rowIndex[i + 1] - 1; ++j)

x[i] -= value[j] * x[column[j]];

x[i] /= value[rowIndex[i + 1] - 1];

6 }</pre>
```

В первом случае оценка времени работы будет $O(n^2)$, а во втором O(|A|).

Методы для разреженных матриц основаны на следующих главных принципах:

- 1. Хранятся только ненулевые элементы матрицы.
- 2. Выполняются только те преобразования, которые действительно чтото изменяют. В примере не имеет смысла вычитать из x[i] значение x[j]*a[i][j], если a[i][j] равно нулю.
- 3. Число «новых элементов», возникающих, например, во время исключения Гаусса, стараются уменьшить путем перестановок строк и столбцов матрицы.

Пример оформления рисунка с 3-мя секциями показан на рисунке 5 (a, б, в).

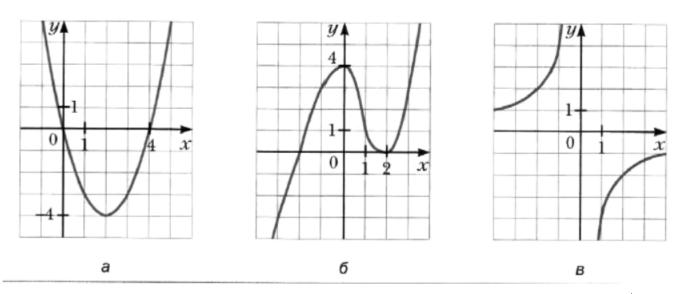
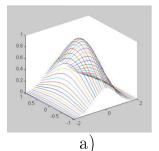
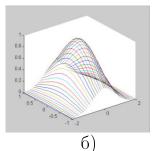
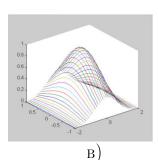


Рисунок 5 – Архитектура многослойной сети прямого распространения: а) название подрисунка а б) название подрисунка в

Пример оформления рисунка с 3-мя секциями показан на рисунке 6 (а, б, в).







а) б) в) Рисунок 6 – Пример оформления: а) подрисунка а, б) подрисунка б, в) подрисунка в.

ЗАКЛЮЧЕНИЕ

В настоящей работы приведен пример оформления студенческой работы средствами системы РТБХ.

Показано, как можно оформить документ в соответствии:

- с правилами оформления курсовых и выпускных квалификационных работ, принятых в Саратовском государственном университете в 2012 году;
- с правилами оформления титульного листа отчета о прохождении практики в соответствии со стандартом.

СПИСОК ИСПОЛЬЗОВАННЫХ ИСТОЧНИКОВ

- 1 Машинное зрение. Что это и как им пользоваться? Обработка изображений оптического источника: [Электронный ресурс] URL: https://habr.com/ru/post/350918/(дата обращения: 20.04.2021)
- 2 Гудков, В. А. Исследование молекулярной и надмолекулярной структуры ряда жидкокристаллических полимеров / В. А. Гудков // Журн. структур, химии. 1991. Т. 32, № 4. С. 86-91.
- 3 Обработка и анализ цифровых изображений с примерами на LabVIEW IMAQ Vision/ Визильтер Ю. В., Желтов С. Ю., Князь В. А., Ходарев А. Н., Моржин А. В. М.: ДМК Пресс, 2009. 464 с.

ПРИЛОЖЕНИЕ А Нумеруемые объекты в приложении

		— п	одпись, дата	 инициалы, ф	амипия
ссылки.					