

Использование мультимножеств в распознавании символов

О. А. Славин¹

Г-н Журден. Честное слово, я и не подозревал, что вот уже более со-рока лет говорю прозой. Большое вам спасибо, что сказали.

Жан-Батист Мольер.
Мещанин во дворянстве

В статье приводятся примеры использования понятия «мультимножества» в задачах распознавания образов символов. Рассмотрены мультимножества оценок, представлений и классификаций.

Введение

Задача распознавания образов символов состоит в определении (построении) функции классификации, решающей, к каким классам $\{C_i\}_{i=1}^M$ принадлежит образ x . Функция классификации формирует ответ в виде набора *альтернатив* $A = (a_1, \dots, a_m)$, $m < M$. Каждая альтернатива a_k представляет собой пару $\langle c_k, p_k \rangle$, где c_k — код класса, p_k — оценка принадлежности к k -му классу. Альтернативы в векторе A отсортированы по убыванию оценок принадлежности. Необходимо отметить, что образ x может не соответствовать ни одному из M классов $\{C_i\}_{i=1}^M$, поэтому к числу классов добавляется ещё один класс Θ , называемый *отказом*.

Мы считаем, что серые (полутоновые) или черно-белые (бинарные) образы символов представлены растрами, т. е. матрицами $R(M, N)$ размера $M \times N$, элементы R_{ij} которых являются действительными или целыми числами. Функция классификации может оценивать близость к множеству классов

¹ 117312, Москва, В-312, проспект 60-летия Октября, 9, ИСА РАН, OSlavin@cs.isa.ru.

как по растрам непосредственно, так и с помощью *представления* образов символов. В качестве представлений могут выступать, например, наборы признаков, вычисленных для растра, или нормализованные растры.

В статье будут рассмотрены некоторые случаи применения понятий теории мультимножеств в задачах распознавания образов символов, позволяющие органично описывать структуры и алгоритмы распознавания образов символов.

1. Алгоритм 3×5

Распространенной процедурой, предшествующей распознаванию образа символа, является *нормализация образа* по различным параметрам, например, углу наклона, толщине линий [1] или форме образа [2]. Наиболее часто производят нормализацию по размерам или масштабирование. При этом решается ряд задач, таких как унификация эталонов распознавания и уменьшение размеров объекта распознавания. Последнее обстоятельство может снижать вариативность образов символов, за счет чего повышается качество распознавания на одних и тех же эталонных наборах. Часто перед распознаванием образы кириллицы или латиницы масштабируют до размеров 16 на 16 [3], используются и другие сетки, например, 20×20 и 28×28 [4]. Существуют работоспособные алгоритмы, базирующихся на масштабных сетках 3×5 и 5×3 .

Дадим определение *сжатия* бинарного изображения произвольного размера к серому (полутоновому) образу меньшего размера. Пусть $B(m, n)$ — матрица исходного бинарного растра с размерами m на n . Сначала выполним преобразование матрицы B в матрицу $B^1(mM, nN)$ по следующему правилу

$$B^1_{pq} = B_{lk}, \quad \text{где } m(l-1) < p \leq ml \text{ и } n(k-1) < q \leq nk.$$

Затем определим матрицу $H(M, N)$ со следующими элементами

$$H_{ij} = \sum_{p=m(i-1)+1}^{mi} \sum_{q=n(j-1)+1}^{nj} B^1_{pq}.$$

Полученный сжатый растр мы будем использовать в качестве вектора, получаемого из матрицы $H(M, N)$ следующим образом

$$h = (H_{1,1}; H_{1,2}; \dots H_{1,M}; H_{2,1}; H_{2,2}; \dots H_{2,M}; \dots H_{N,1}; H_{N,2}; \dots H_{N,M}).$$

Нормализованный на единичную длину вектор h будем называть *сжатым образом* или *сверткой*.

В процессе обучения каждый образ из *обучающей последовательности* будем сжимать до определенного размера, а сжатые образы, рассмат-

риваемые как элементы одного евклидова пространства, подвергнем алгоритму кластеризации.

Будем использовать понятие *алфавита обучения* [5], т. е. перечня классов, на которые разбита обучающая последовательность. Разнообразные с точки зрения начертания типы символов могут содержать несколько *графем*, т. е. типов начертания, соответствующих одному символу. Например, одному символу русского языка «Д» соответствует несколько графем, таких как **ДДдг**. Алфавит обучения также учитывает неспособность алгоритма различать графемы, соответствующие различным символам. Например, описанная нормализация образов символов по размеру делает невозможным различение прописных и строчных символов с одинаковым начертанием, таких как **Вв, Гг, Дд, Жж, Зз**. То есть алфавит обучения как множество классов является носителем мультимножества всех допустимых графем. Степень элемента этого мультимножества есть количество графем, неразличимых с точки зрения алфавита обучения.

Каждое из подмножеств обучающей последовательности $R(G)$, соответствующих различным графемам G , кластеризуется отдельно. Образуется набор кластеров, каждый из которых формируется суммированием элементов однотипных растров. Центром кластера является среднее арифметическое растров, вошедших в кластер. Первый элемент подмножества $g_1 \in R(G)$ составляет начальный кластер Cl_1 . Очередная свертка g_i сравнивается со всеми образованными кластерами, т. е. вычисляется наименьшее из расстояний $\rho(g_i, E(Cl_k))$ от свертки до центра каждого кластера Cl_k . Если расстояние от свертки g_i до множества центров всех кластеров Cl_1, Cl_2, \dots, Cl_m больше заданного заранее порога, то образуется новый кластер Cl_{m+1} . Если же расстояние до какого-либо кластера меньше заданного порога, то свертка g_i суммируется с ближайшим кластером.

Тем самым к концу обучения мы вычислить центр $E(Cl_k)$ для каждого кластера, и отнормировав его на единичную длину, создать массив *эталонов* $B = \{E_1, E_2, \dots, E_m\}$. Некоторые из эталонов соответствуют одной и той же графеме, т. е. эталоны B представляют собой мультимножество, элементами которого являются идеальные свертки графем с кратностями, равными количеству получившихся для одной графемы кластеров.

Распознавание сжатого образа X , одной размерности с эталонами и нормированного на единичную длину состоит в следующем. Определим подмножество эталонов, расстояние до которых от X меньше заранее заданного ϵ . Соответствующие этим ближайшим эталонам пары, состоящие из кода графемы g_i и расстояния ρ_i до них, образуют мультимножество

$$A(\epsilon) = \{(g_1, \rho_1), \dots, (g_k, \rho_k)\}$$

альтернатив распознавания.

2. Событийный алгоритм

Рассмотрим представление образа, содержащего одну компоненту связности, эквивалентное растровому представлению, но отличное него. Бинарный растр, как набор строк, состоящих из черных и белых точек, представим в виде набора интервалов, каждый из которых содержит одну или несколько смежных черных точек. Процедура преобразования бинарного растра в набор интервалов состоит в его просмотре строк сверху вниз, каждая строка пробегается слева направо для обнаружения черных интервалов. Два интервала в смежных строках, имеющие пересекающиеся горизонтальные проекции, называются *сцепленными*. Набор сцепленных интервалов называется *линией*. Таким образом, линия в каждом горизонтальном сечении содержит ровно один интервал. В процессе просмотра возможны следующие ситуации

- Черный интервал не имеет соседей в предыдущей строке растра (соседними считаются точки, граничащие по одному из восьми направлений). Соответствует началу линии со свободным началом (интервалы 1, 2 на рис. 1).
- Черный интервал не граничит ни с одним интервалом из следующей строки. Линия закончилась, и этот конец — свободный (интервалы 3, 4 на рис. 1).

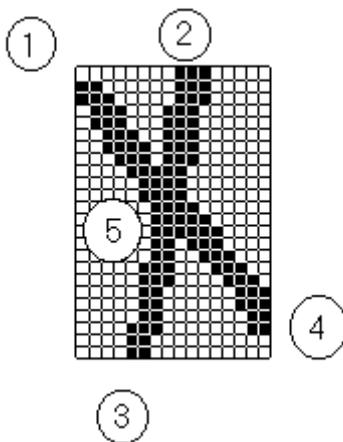


Рис. 1. Пример свободных начал (1, 2), свободных концов (3, 4) и линий с несвободными началами и концами (5)

- Черный интервал граничит с черным интервалом в предыдущей строке, и этот интервал первый из всех интервалов, граничащих с интервалом

- предыдущей строки. Интервал является продолжением линии (интервалы, продолжающие линии, заданные свободными концами 1, 2 на рис. 1).
- Существует несколько интервалов, сцепленных с одним интервалом из предыдущей строки. Первый (самый левый) из них относится к продолжению линии, а остальные являются началами новых линий с несвободными началами (пересечение линий 5 на рис. 1).
 - У двух или более линий имеется общий соседний интервал в следующей строке. Первая (самая левая) линия продолжается, а остальные имеют несвободные концы (пересечение линий 5 на рис. 1).

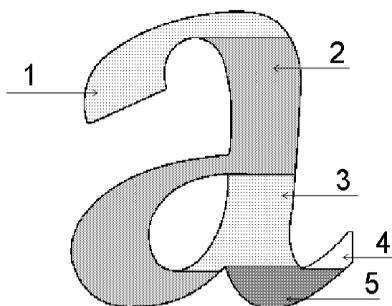


Рис. 2. Пример разбиения образа символа «а» на линии

Данная процедура выделения интервалов и линий позволяет получить *линейное представление* односвязного образа символа (пример разбиения растра символа на линии см. на рис. 2), состоящее из набора линий:

$$L_1 = \{B_1, E_1, M_1, I_1^1, \dots, I_{N_1}^1\},$$

$$L_2 = \{B_2, E_2, M_2, I_1^2, \dots, I_{N_2}^2\},$$

.....

$$L_k = \{B_k, E_k, M_k, I_1^k, \dots, I_{N_k}^k\},$$

где k — число линий в растре,

B_i, E_i — признак наличия свободного начала и свободного конца в i -й линии,

M_i — номер строки в растре первого интервала i -й линии,

I_j^i — j -й интервал i -й линии, состоящий из координат начала и конца.

Огрубим линейное представление следующим образом. Для каждой линии L_i определим ее начало S_i и конец F_i как координаты середин первого и последнего из интервалов линии, после чего отмасштабируем коор-

динаты начала и конца на сетке $M \times N$. Отмасштабированную таким образом линию назовем *прямым событием*.

Последовательность

$$S = \{N_L, N_B, N_E, M_1, F_1, \dots, M_N, F_N\},$$

содержащую N_L линий и информацию о структуре символа, т. е. количество свободных начал и концов N_B и N_E , назовем *линейным представлением символа*. Линейное представление сохраняет описание структуры символа, и, в то же время, разнообразие линий ограничивается размером использованной сетки. Повернув образ на 90° по часовой стрелке и проделав процедуры выделения линий и определения событий с повернутым растром, получим набор событий

$$S_r = \{N_{Lr}, N_{Br}, N_{Er}, M_1, F_1, \dots, M_{Nr}, F_{Nr}\},$$

называемый *поворотным линейным представлением символа*. Из построенных представлений удалим линии с размерами менее заданной величины. Эта процедура еще более огрубляет представление, пренебрегая малыми выбросами в образе. Для игнорирования аналогичных вариаций образа из-за малых отверстий необходима процедура удаления отверстий.

Процедура обучения начинается с преобразования каждого раstra r_i с графемой g_i из обучающей последовательности в линейное представление $S(r_i)$. Полученный вектор $S(r_i)$ сравнивается со всеми существующими эталонными линейными представлениями B_E с тем же количеством компонент вектора. Если вектор $S(r_i)$ отсутствует в B_E , то он добавляется как новый эталон с кодом графемы g_i . Если же вектор $S(r_i)$ совпал с одним из элементов B_E , то графема g_i суммируется с мультимножеством графем одного линейного представления

$$\{(g_1, N_1), \dots, (g_k, N_k)\},$$

где N_i — количество графем g_i в обучающей последовательности, обладающих линейным представлением $S(r_i)$.

Распознавание раstra r_i , преобразованного в линейное представление $S(r_i)$, состоит в точном поиске вектора $S(r_i)$ в массиве эталонов. Результатом распознавания является мультимножество графем

$$A = \{(g_1, N_1), \dots, (g_k, N_k)\},$$

где N_i — количество графем g_i в обучающей последовательности, обладающих линейным представлением $S(r_i)$.

Наличие прямых и поворотных массивов эталонов позволяет получить два мультимножества A и A_r результатов. В качестве окончательного результата могут быть взяты как сумма $A + A_r$, так и разность $A - A_r$.

Обсуждение

Приведенные примеры свидетельствуют о том, что понятия теории мультимножеств органично используются в практике алгоритмов распознавания символов. Может возникнуть вопрос: «а что же дает для разработки алгоритмов распознавания символов теория мультимножеств?»

Во-первых, без теории мультимножеств приходится определять собственные понятия, аналогичные мультимножественным. Например, в описанном событийном алгоритме невозможно обойтись без операций суммы и разности. В свою очередь, использование собственной системы понятий затрудняет взаимодействие разработчиков алгоритмов, а возможная неполнота системы понятий усложняет и саму разработку.

Во-вторых, представление набора классов мультимножеством снимает вопросы, связанные с неоднозначными описаниями символов. В распознавании образов символов кириллицы и латиницы мультимножеством является набор классов $\{C_i\}_{i=1}^M$, в которых символы имеют несколько модификаций (признаки курсива, полужирность, тип шрифта), причем некоторые из них могут не иметь содержательного названия (шрифтовые модификации). При этом определяются несколько классов отказа Θ_k , соответствующих невозможности классификации по признаку модификации.

Наконец, методическая ориентация на мультимножества полезна и в других алгоритмах распознавания, в которых неоднозначность является существенной. К таким алгоритмам относятся задачи распознавания символов с неизвестными границами, распознавание текстовых строк с неизвестным алфавитом, распознавание выражений по описанию, сегментация образа документа.

Благодарности

Автор выражает благодарность большому коллективу разработчиков описанных алгоритмов: В. Л. Арлазарову, А. В. Карзанову, А. Б. Талаляу, Э. А. Комиссарчику, А. Тхиру, А. Д. Астахову, А. А. Подрабиновичу, А. Я. Подрабиновичу.

Литература

1. *Lam L., Suen C. Y.* An Evaluation of Parallel Thinning Algorithms for Character Recognition // IEEE Transactions on Pattern Analysis and Machine Intelligence. 1995. V. 17. № 9. P. 914–919.
2. *Wakahaga T., Odaka K.* Adaptive Normalization of Handwritten Characters Using Global/Local Affine Transformation // IEEE Transactions on Pattern Analysis and Machine Intelligence. 1998. Vol. 20. № 12. P. 28–33.
3. *Мисюрёв А. В.* Использование искусственных нейронных сетей для распознавания рукопечатных символов // Интеллектуальные технологии ввода и обработки информации. 1998. С. 122–127.
4. *Portegys T. E.* A Search Technique for pattern Recognition Using Relative Distances // IEEE Transactions on Pattern Analysis and Machine Intelligence. 1995. Vol. 17. № 9. P. 910–912.
5. *Арлазаров В. Л., Логинов А. С., Славин О. А.* Характеристики программ оптического распознавания текста // Программирование. 2002. № 3. С. 45–63.