

## БЫСТРЫЕ АЛГОРИТМЫ ВЫДЕЛЕНИЯ РАПОРТОВ ТОЧЕЧНЫХ ИЗОБРАЖЕНИЙ

*Г.И. БОРЗУНОВ*

(Московский государственный текстильный университет им. А.Н. Косыгина)

Выполненный ранее теоретический анализ простейших алгоритмов выделения рапортов в текстильных рисунках показал, что эти алгоритмы могут быть использованы в учебных или демонстрационных целях для обработки изображений небольшой размерности. В данной работе впервые рассматриваются разработанные автором более быстрые алгоритмы.

Быстрое выделение рапортов изображений, не содержащих случайных искажений (изображения класса 1), выполняется по следующей схеме (Rpt3): 1. Для заданного изображения  $A[m][n]$  вычисляется размер рапорта по вертикали  $nr$ : попарно

сравниваются горизонтальные полосы  $((0, 0), (nr-1, n-1)), ((nr, 0), (2*nr-1, n-1)), ((2*nr, 0), (3*nr-1, n-1)), \dots$ , при изменении ширины полос  $nr$  от 2 до  $m/2$  и определяется такое значение  $nr$ , при котором все сравниваемые полосы совпадают. 2. Вычисляется размер рапорта по горизонтали  $nr$ : попарно сравниваются вертикальные полосы  $((0, 0), (m-1, nr-1)), ((0, nr), (m-1, 2*nr-1)), ((0, 2*nr), (m-1, 3*nr-1)), \dots$ , при изменении ширины вертикальных полос  $nr$  от 2 до  $n/2$  и определяется такое значение  $nr$ , при котором все сравниваемые строки совпадают. 3. В качестве рапорта изображения  $A[m][n]$  принимается

$R[mr][nr]$ , левый верхний угол которого совпадает с любым элементом массива  $A[m][n]$ . Определим функции несовпадения  $W3(mr, A[m][n])$  и  $W4(nr, A[m][n])$ :

```
int W3(mr, A[m][n]) {int ir; for(int i=mr; i<m; i++) for(int j=0; j<n; j++) {ir=i%mr; if(A[i][j]!=A[ir][j]) { return 1;} } return 0;}.
int W4(nr, A[m][n]) {int jr; for(int i=0; i<m; i++) for(int j=nr; j<n; j++) { jr=j%nr; if(A[i][j]!=A[i][jr]) { return 1;} } return 0;}
```

Используя функции  $W3$ ,  $W4$ , псевдокод алгоритма  $Rpt3$  можно представить в виде функции:

```
int mr=0, nr=0; void Rpt3(A[m][n]) {int ir=0, jr=0; /* Определение вертикального размера раппорта */ for(int imr=2; imr <=m/2; imr++) {if(W3(imr, A[m][n]))==0){mr=imr; break;} } if(mr==0) {return;} /* Определение горизонтального размера раппорта */ for(jnr=2; jnr <=n/2; jnr++){if(W4(jr, A[m][n]))==0){nr=jnr; break;}} return;} /* Раппорт не существует, если mr==0 или nr==0; иначе раппорт R[mr][nr] совпадает с любым подмассивом A[mr][nr]*/
```

Пусть выполняется  $K=m=n$ . В худшем случае для вычисления функции несовпадения  $W3(ir, A[m][n])$  при каждом вызове потребуется следующее количество циклов:  $T6(K) = (K - ir) \times K$ . При определении вертикального размера раппорта по алгоритму  $Rpt3$  параметр  $ir$  меняется от 2 до  $K/2$ , поэтому  $T7(K) = (((K - 2) \times K) + ((K - 3) \times K) + \dots + ((K - K/2) \times K)) = ((K - 2) + (K - 3) + \dots + (K - K/2)) \times K = ((K/2 - 1) \times K - ((1 + 2 + \dots + K/2) - 1)) \times K = K^3/2 - K^2 - ((K/2 \times (K/2 + 1)/2 - 1) \times K) = K^3/2 - K^2 - K^3/8 - K^2/4 + K = 3/8 \times K^3 - 5/4 \times K^2 + K \approx O(K^3)$ . Временная сложность определения горизонтального размера раппорта по алгоритму  $Rpt3$  с использованием функции  $W4(mr, A[m][n])$  также равна  $T6(K) \approx O(K^3)$ . Так как в целом работа алгоритма  $Rpt3$  сводится к последовательному определению вертикального размера раппорта и определению горизонтального размера раппорта, то временная сложность всего алгоритма  $Rpt3$  равна:  $T7(K) = 2 \times T6(K) \approx O(K^3)$ .

Пусть изображение второго  $A2[m][n]$  получается из изображения первого класса  $A1[m][n]$  в результате случайного изменения некоторых точек. Пусть  $R1[mr][nr]$  яв-

ляется раппортом изображения  $A1[m][n]$ , то есть функция несовпадений для  $R1[mr][nr]$  равна нулю ( $W(A1[m][n], V1[m][n])=0$ ). Тогда размеры раппорта  $A2[m][n]$  по вертикали и горизонтали соответственно равны  $mr$ ,  $nr$ , то есть существует  $R2[mr][nr]$ , для которого  $W(A2[m][n], V2[m][n]) \rightarrow \min$ . Действительно попытка использовать в качестве раппорта  $R2[mr2][nr2]$  (подмассива  $A2[m][n]$ ), размеры по вертикали и горизонтали отличаются от значений  $mr$ ,  $nr$ , приводит почти всегда к увеличению значения функции несовпадений, ввиду того, что к несовпадениям из-за наложенного на  $A1[m][n]$  шума добавляются несовпадения точек  $R2[mr2][nr2]$  с точками  $A1[m][n]$  из-за различия размеров  $R2[mr2][nr2]$  и размеров  $R1[mr][nr]$ . После определения размеров  $mr$ ,  $nr$  раппорта изображения  $A2[m][n]$  вычисление раппорта этого изображения завершается выбором любого  $R2[mr][nr]$ , являющегося подмассивом  $A2[m][n]$ , и устранением различий точек  $R2[mr][nr]$ , вызванных наложенным на  $A1[m][n]$  шумом, одним из методов теории вероятностей. Ниже впервые приводится псевдокод  $Rpt4$  описанного выше алгоритма быстрого определения раппортов изображений класса 2. В алгоритме  $Rpt4$  для определения размеров раппорта изображения  $A[m][n]$  используются функции  $W5$ ,  $W6$ , которые получены в результате переработки функций  $W3$ ,  $W4$ :

```
long int W5(mr, A[m][n]) {long int s=0; int ir; for(int i=mr; i<m; i++) for(int j=0; j<n; j++) {ir=i%mr; if(A[i][j]<A[ir][j]) s+=(A[ir][j] - A[i][j]); else s+=(A[i][j] - A[ir][j]);} return s;}
long int W6(nr, A[m][n]) {long int s=0; int jr; { int jr; for(int i=0; i<m; i++) for(int j=nr; j<n; j++) {jr=j%nr; if(A[i][j]<A[i][jr])s+=(A[i][jr] - A[i][j]);else s+=(A[i][j] - A[i][jr]);} return s;}
```

Псевдокод функции  $Rpt4$  можно представить в следующем виде:

```
int array Rpt4(A2[m][n]) {int mrmin=0, nrmin=0; long int wmrmin=255*n*m; long int wnrmn=255*n*m; long int ww=0; for(int imr=2; imr<=m/2; imr++) {ww= W5(imr, A[m][n]) if(ww< wmrmin) {mrmin=imr, wmrmin=ww; }} for(nr=2; nr<=n/2; nr++) {ww= W6(nr, A[m][n]) if(ww< wnrmn)
```

```
{nrmin=nr, wnrmin=ww; } }
```

//Устранение различий точек, вызванных шумовым эффектом

```
Распределить память для long int
NA[mr][nr]=0; double float SA[mr][nr]=0; int
R[mr][nr]; int ir, jr; for(int i=0;i<m;i++)
for(int j=0;j<n;j++) {ir=i%mr; jr=j%nr;
SA[ir][jr] =(SA[ir][jr] + A[i][j]);
NA[ir][jr]++;} for(int i=0;i<mr;i++) for(int
j=0;j<nr;j++) R[i][j]=int(SA[i][j]/NA[i][j]);
```

//Расчет изображения, полученного после устранения шумового эффекта

```
Распределить память для int AA[m][n];
for(int i=0;i<m;i++) for(int j=0;j<n;j++)
{ir=i%mr;jr=j%nr; AA[i][j]=R[ir][jr]; } Ос-
вободить память NA[mr][nr]; SA[mr][nr];
R[mr][nr]; return AA[m][n]; }.Подмассив
A[mr][nr] является раппортом изображения
AA[m][n]. Как видно из приведенного выше
псевдокода Rpt4, в данном варианте
алгоритма для значений точек, имеющих в
пределах раппорта одни и те же координаты
(ir, jr), в качестве одинаковых значений
приняты средние значения всех таких точек
в пределах исходного изображения
A[m][n]. Для вычисления функции несовпадений
W5(mr, A [m][n]) требуется  $(K-mr) \times K$  циклов как в лучшем, так и в худшем случае. Аналогично для вычисления функции несовпадений W6(nr, A [m][n]) требуется выполнение  $(K-nr) \times K$  циклов также в лучшем и в худшем случаях. Эти оценки количества циклов, необходимых для вычисления W5(mr, A [m][n]), W6(nr, A [m][n]), совпадают с оценками количества циклов, требуемых для вычисления W3(mr, A [m][n]) и W4(nr, A [m][n]). При определении размеров раппорта mrmin и nrmin по алгоритму Rpt4 параметры mr и nr меняются от 2 до  $K/2$ , как и изменение этих параметров при выполнении алгоритма Rpt3. Таким образом, временные сложности вычисления mrmin, nrmin равны и определяются выражением:  $T8(K)=T9(K) = ((K/2-1) \times K - ((1+2+\dots+K/2)-1)) \times K \approx O(K^3)$ . Устранение различий точек,
```

вызванных шумовым эффектом, содержит два последовательно выполняющихся циклических участка. Реализация первого из них требует выполнения в лучшем и худшем случаях  $K^2$  циклов, второй выполняется в худшем случае за  $(K^2/4)$  циклов. Тогда временная сложность устранения различий точек, вызванных шумовым эффектом, оказывается равной:  $T10(K) = K^2 + (K^2/4) \approx O(K^2)$ . Работа алгоритма Rpt4 завершается расчетом кода изображения, для которого требуется выполнить  $K^2$  циклов. Временная сложность этого заключительного этапа равна:  $T11(K) = K^2 \approx O(K^2)$ . Рассмотренные выше этапы алгоритма Rpt4 выполняются последовательно, поэтому временная сложность алгоритма Rpt4 в целом равна:  $T11(K) = T8(K) + T9(K) + T10(K) + T10(K) = O(K^3) + O(K^3) + O(K^2) + O(K^2) \approx O(K^3)$ .

## ВЫВОДЫ

1. Разработанные автором алгоритмы Rpt3, Rpt4 обладают значительно более низкой временной сложностью по сравнению с решаемыми аналогичными задачами простейшими алгоритмами Rpt1 и Rpt2. Алгоритм Rpt3 обеспечивает по сравнению с Rpt1 коэффициент ускорения  $O(K)$  при выделении раппортов изображений, не содержащих случайных искажений, а алгоритм Rpt4 – по сравнению с Rpt2 коэффициент ускорения  $O(K^3)$ , при выделении раппортов изображений, в которых имеют место искажения цвета некоторых точек.

2. Дальнейшее снижение временной сложности выделения раппортов может быть достигнуто с использованием средств параллельного программирования.

Рекомендована кафедрой информационных технологий и компьютерного дизайна. Поступила 16.04.09.