## 快速 3\*3 中值滤波

作者: 采石工 QQ: 544617183

邮箱: quarrying@qq.com

博客: <a href="http://www.cnblogs.com/quarryman/">http://www.cnblogs.com/quarryman/</a>

更新时间: 2016年04月22日

版权声明:自由分享,保持署名-非商业用途-非衍生,知识共享 3.0 协议。

如有错误和建议,欢迎发邮件或留言!转载请保留上述信息!

很早之前群主发过一份代码《Fastest 3\_3 Median Blur》(群共享中有),觉得有必要研究一下,代码中为了确定 9 个数据的中值,进行了 19 次比较,但不知为何如此可以确定中值,于是推导了一下,如下(注意我修改了一下比较的顺序,以便记忆和理解,但不影响结果),并编码验证了其正确性。不过与 OpenCV 的 cvSmooth 比较后,发现 Fastest 3\_3 Median Blur 的速度不及 OpenCV 的。翻阅 OpenCV 的源码,发现其内部使用的也是相同方法(在medianBlur\_SortNet),只是其用到了 SSE2 加速。于是将相关代码抠出,进行比较,结果一致。OpenCV 还用类似方法实现了 5\*5 的快速中值滤波,时间所限,不做证明和验证。

$$\begin{array}{|c|c|c|c|c|} \hline \vec{x}_0 & \vec{x}_1 & \vec{x}_2 \\ \hline \vec{x}_3 & \vec{x}_4 & \vec{x}_5 \\ \hline \vec{x}_6 & \vec{x}_7 & \vec{x}_8 \\ \hline \end{array} , \quad & & & & & & & & & & \\ \hline \vec{x}_i & \vec{x}_i & \vec{x}_k & \vec{x}_k & \vec{x}_k \\ \hline$$

1)每行像素独立完全排序。

若
$$I_1 > I_2$$
, swap $(I_1, I_2)$ ,则 $I_1 \le I_2$ 。

若
$$I_4 > I_5$$
, swap $(I_4, I_5)$ , 则 $I_4 \le I_5$ 。

若
$$I_7 > I_8$$
, swap $(I_7, I_8)$ ,则 $I_7 \le I_8$ 。

若
$$I_0 > I_1$$
, swap $(I_0, I_1)$ , 则 $I_0 \le I_1$ , 又 $I_0 \le I_2$ 。

若
$$I_3 > I_4$$
, swap $(I_3, I_4)$ ,则 $I_3 \le I_4$ ,又 $I_3 \le I_5$ 。

若
$$I_6 > I_7$$
, swap $(I_6, I_7)$ , 则 $I_6 \le I_7$ , 又 $I_6 \le I_8$ 。

若 
$$I_1 > I_2$$
, swap  $(I_1, I_2)$ ,则  $I_1 \le I_2$ ,又  $I_0 \le I_2$ 和  $I_0 \le I_1$ ,即  $I_0 \le I_1 \le I_2$ 。

若
$$I_4 > I_5$$
, swap $(I_4, I_5)$ , 则 $I_4 \le I_5$ , 又 $I_3 \le I_5$ 和 $I_3 \le I_4$ , 即 $I_3 \le I_4 \le I_5$ 。

若  $I_7 > I_8$ , swap $(I_7, I_8)$ ,则  $I_7 \le I_8$ ,又  $I_6 \le I_8$  和  $I_6 \le I_7$ ,即  $I_6 \le I_7 \le I_8$ 。

综上,有 $I_0 \le I_1 \le I_2$ , $I_3 \le I_4 \le I_5$ 和 $I_6 \le I_7 \le I_8$ 。

2) 第一列像素部分排序, $I_6$ 成列上最大值, $I_0$ 和 $I_3$ 不可能是中值。

若  $I_0 > I_3$  ,  $\operatorname{swap} \left( I_0, I_3 \right)$  ,则  $I_0 \le I_3$  ,又  $I_3 \le I_1 \le I_2$  ,  $I_0 \le I_4 \le I_5$  和  $I_6 \le I_7 \le I_8$  ,简化为  $I_0 \le I_3 \le I_1 \le I_2 \text{ , } \quad I_0 \le I_4 \le I_5 \text{ 和 } I_6 \le I_7 \le I_8 \text{ .}$ 

若  $I_3 > I_6$ ,  $\operatorname{swap}(I_3, I_6)$ ,则  $I_3 \leq I_6$ ,又  $I_0 \leq I_6 \leq I_1 \leq I_2$ ,  $I_0 \leq I_4 \leq I_5$ 和  $I_3 \leq I_7 \leq I_8$ 。 由于  $I_0 \leq I_6 \leq I_1 \leq I_2$ 和  $I_0 \leq I_4 \leq I_5$ ,所以  $I_0$ 不可能是中值;由于  $I_3 \leq I_6$ ,  $I_0 \leq I_6 \leq I_1 \leq I_2$ 和  $I_3 \leq I_7 \leq I_8$ ,所以  $I_0$ 不可能是中值。

3) 第三列像素部分排序, $I_2$ 成列上最小值, $I_5$ 和 $I_8$ 不可能是中值。

若  $I_5 > I_8$  ,  $\operatorname{swap}(I_5, I_8)$  ,则  $I_5 \le I_8$  ,又  $I_3 \le I_6$  ,  $I_0 \le I_6 \le I_1 \le I_2$  ,  $I_0 \le I_4 \le I_8$  和  $I_3 \le I_7 \le I_5$  ,简化为  $I_3 \le I_6$  ,  $I_0 \le I_6 \le I_1 \le I_2$  ,  $I_0 \le I_4 \le I_8$  和  $I_3 \le I_7 \le I_5 \le I_8$  。 若  $I_2 > I_5$  ,  $\operatorname{swap}(I_2, I_5)$  ,则  $I_2 \le I_5$  ,又  $I_3 \le I_6$  ,  $I_0 \le I_6 \le I_1 \le I_5$  ,  $I_0 \le I_4 \le I_8$  和  $I_3 \le I_7 \le I_2 \le I_8$  。由于  $I_0 \le I_4 \le I_8$  和  $I_3 \le I_7 \le I_2 \le I_8$  ,所以  $I_8$  不可能是中值;由于  $I_2 \le I_5$  ,  $I_0 \le I_6 \le I_1 \le I_5$  和  $I_3 \le I_7 \le I_2 \le I_8$  ,所以  $I_8$  不可能是中值;

4) 对第二列像素完全排序, $I_{4}$ 成列上中值, $I_{1}$ 和 $I_{7}$ 不可能是中值。

若  $I_4 > I_7$ ,  $\operatorname{swap} \left( I_4, I_7 \right)$ ,则  $I_4 \leq I_7$ ,又  $I_2 \leq I_5$ ,  $I_3 \leq I_6$ ,  $I_0 \leq I_6 \leq I_1 \leq I_5$ ,  $I_0 \leq I_7 \leq I_8$ 和  $I_3 \leq I_4 \leq I_2 \leq I_8$ 。

若  $I_1 > I_4$ , swap  $(I_1, I_4)$ ,则  $I_1 \le I_4$ ,又  $I_1 \le I_7$ ,  $I_2 \le I_5$ ,  $I_3 \le I_6$ ,  $I_0 \le I_6 \le I_4 \le I_5$ ,  $I_0 \le I_7 \le I_8$ 和  $I_3 \le I_1 \le I_2 \le I_8$ 。

若  $I_4 > I_7$ ,  $\operatorname{swap} \left( I_4, I_7 \right)$ ,则  $I_4 \leq I_7$ ,又  $I_1 \leq I_7$ ,又  $I_1 \leq I_4$ ,  $I_2 \leq I_5$ ,  $I_3 \leq I_6$ ,  $I_0 \leq I_6 \leq I_7 \leq I_5$ ,  $I_0 \leq I_4 \leq I_8$ 和  $I_3 \leq I_1 \leq I_2 \leq I_8$ ,简化为  $I_1 \leq I_4 \leq I_7$ ,  $I_2 \leq I_5$ ,  $I_3 \leq I_6$ ,  $I_0 \leq I_6 \leq I_7 \leq I_5$ ,  $I_0 \leq I_4 \leq I_8$ 和  $I_3 \leq I_1 \leq I_2 \leq I_8$ 。可见  $I_1$ 和  $I_7$ 不可能是中值。

## 5) 对反对角线像素完全排序。

若 
$$I_4 > I_2$$
,  $\operatorname{swap}(I_4, I_2)$ , 则  $I_4 \le I_2$ , 又  $I_1 \le I_2 \le I_7$ ,  $I_4 \le I_5$ ,  $I_3 \le I_6$ ,  $I_0 \le I_6 \le I_7 \le I_5$ ,  $I_0 \le I_2 \le I_8$ 和  $I_3 \le I_1 \le I_4 \le I_8$ 。
若  $I_6 > I_4$ ,  $\operatorname{swap}(I_6, I_4)$ , 则  $I_6 \le I_4$ , 又  $I_6 \le I_2$ ,  $I_1 \le I_2 \le I_7$ ,  $I_6 \le I_5$ ,  $I_3 \le I_4$ ,  $I_0 \le I_4 \le I_7 \le I_5$ ,  $I_0 \le I_2 \le I_8$ 和  $I_3 \le I_1 \le I_6 \le I_8$ 。
若  $I_4 > I_2$ ,  $\operatorname{swap}(I_4, I_2)$ , 则  $I_4 \le I_2$ , 又  $I_6 \le I_2$ ,  $I_6 \le I_4$ ,  $I_1 \le I_4 \le I_7$ ,  $I_6 \le I_5$ ,  $I_3 \le I_2$ ,  $I_0 \le I_2 \le I_7 \le I_5$ ,  $I_0 \le I_4 \le I_8$ 和  $I_3 \le I_1 \le I_6 \le I_8$ , 简化为  $I_6 \le I_4 \le I_2$ ,  $I_1 \le I_4 \le I_7$ ,  $I_6 \le I_5$ ,  $I_3 \le I_2$ ,  $I_1 \le I_4 \le I_7$ ,  $I_6 \le I_5$ ,  $I_3 \le I_2$ ,  $I_1 \le I_6 \le I_8$ , 可得  $I_6 \le I_4 \le I_2 \le I_7 \le I_5$ ; 由  $I_6 \le I_4 \le I_2$  和  $I_3 \le I_1 \le I_6 \le I_8$ ,可得  $I_3 \le I_1 \le I_6 \le I_4 \le I_2$ ;

## 参考:

OpenCV 之 medianBlur SortNet

http://ndevilla.free.fr/median/median/index.html

https://en.wikipedia.org/wiki/Median of medians

https://en.wikipedia.org/wiki/Quickselect

又因为 $I_0 \le I_4 \le I_8$ , 所以,  $I_4$ 是中值。

https://news.ycombinator.com/item?id=5727966

https://www.reddit.com/r/programming/comments/2poc3t/fast\_median\_search\_an\_ansi\_c\_implementation/