

光学符号代换多值运算

周少敏 卞新高 金国藩 邬敏贤

(清华大学精密仪器系 北京)

摘要: 本文提出了一种利用符号代换法则实现光学多值运算的方法, 并给出了两个三值三阶矩阵相加和相乘的实验结果。

一、导 论

符号代换法则 (Symbolic Substitution Rule) 以光学模式传递为基础, 是一种可以充分发挥光并行处理特性的算法, 它首先由Bell实验室的A. Huang 提出^[1], 并立即得到了人们的重视^[2-4]。符号代换法则不同于布尔逻辑, 它不仅能识别位的状态 (0 或 1), 而且能识别位的空间分布, 因而具有很高的并行性。实现符号代换分两个步骤, 第一步是“识别”, 第二步是“代换”, 如图 1 所示, 整个运算过程为: 输入分解—移位—合成—“或非”(也可以是其它逻辑)—解码—分解—移位—合成—解码输出。

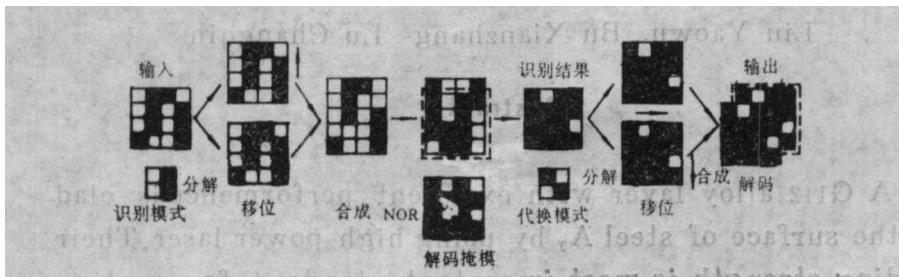


图 1 符号代换过程

采用多值逻辑是提高计算机并行性的主要方法之一, 它可以减少逻辑单元数及器件互联, 大大提高计算速度。例如, 三值逻辑与二值逻辑相比, 实现加法和乘法时的速度分别可提高58%和150%^[5]。

实现光学多值逻辑一般需要光多稳器件^[6], 但目前这种器件的并行度还很低, 不能有效地发挥光的并行处理能力。为此, 我们对利用符号代换实现多值运算的方法进行了研究。

二、多值运算真值表

对于 P 级多值逻辑, 构成的真值表具有 P^n 行和 P^n 列 (n 为输入个数)。例如, 两个三值输入具有 $3^2 = 9$ 种不同的输入象素组合, 可以实现 $3^{3^2} = 19682$ 种不同的逻辑, 如表 1 表示。

图 2 给出了实现两个三值输入间的加法和乘法运算时的真值表 (Sum表示“和”信号,

表 1 三值、两输入运算真值表

A	B	F_0	F_1	F_{10052}
0	0	0	0	2
0	1	0	0	2
0	2	0	0	2
1	0	0	0	2
1	1	0	0	2
1	2	0	0	2
2	0	0	0	2
2	1	0	0	2
2	2	0	1	2

Carry表示“进位”信号; C_{i-1} 表示上一级运算的进位信号)。

<table border="1"> <tr><td>B \ A</td><td>0</td><td>1</td><td>2</td></tr> <tr><td>0</td><td>0</td><td>1</td><td>2</td></tr> <tr><td>1</td><td>1</td><td>2</td><td>0</td></tr> <tr><td>2</td><td>2</td><td>0</td><td>1</td></tr> </table> <p>(a)</p>	B \ A	0	1	2	0	0	1	2	1	1	2	0	2	2	0	1	<table border="1"> <tr><td>B \ A</td><td>0</td><td>1</td><td>2</td></tr> <tr><td>0</td><td>0</td><td>0</td><td>0</td></tr> <tr><td>1</td><td>0</td><td>0</td><td>1</td></tr> <tr><td>2</td><td>0</td><td>1</td><td>1</td></tr> </table> <p>(b)</p>	B \ A	0	1	2	0	0	0	0	1	0	0	1	2	0	1	1	<table border="1"> <tr><td>B \ A</td><td>0</td><td>1</td><td>2</td></tr> <tr><td>0</td><td>0</td><td>0</td><td>0</td></tr> <tr><td>1</td><td>0</td><td>1</td><td>2</td></tr> <tr><td>2</td><td>0</td><td>2</td><td>1</td></tr> </table> <p>(c)</p>	B \ A	0	1	2	0	0	0	0	1	0	1	2	2	0	2	1	<table border="1"> <tr><td>B \ A</td><td>0</td><td>1</td><td>?</td></tr> <tr><td>0</td><td>0</td><td>0</td><td>0</td></tr> <tr><td>1</td><td>0</td><td>0</td><td>0</td></tr> <tr><td>2</td><td>0</td><td>0</td><td>1</td></tr> </table> <p>(d)</p>	B \ A	0	1	?	0	0	0	0	1	0	0	0	2	0	0	1
B \ A	0	1	2																																																																
0	0	1	2																																																																
1	1	2	0																																																																
2	2	0	1																																																																
B \ A	0	1	2																																																																
0	0	0	0																																																																
1	0	0	1																																																																
2	0	1	1																																																																
B \ A	0	1	2																																																																
0	0	0	0																																																																
1	0	1	2																																																																
2	0	2	1																																																																
B \ A	0	1	?																																																																
0	0	0	0																																																																
1	0	0	0																																																																
2	0	0	1																																																																
<table border="1"> <tr><td>B \ A</td><td>0</td><td>1</td><td>2</td></tr> <tr><td>0</td><td>1</td><td>2</td><td>0</td></tr> <tr><td>1</td><td>2</td><td>0</td><td>1</td></tr> <tr><td>2</td><td>0</td><td>1</td><td>2</td></tr> </table> <p>(e)</p>	B \ A	0	1	2	0	1	2	0	1	2	0	1	2	0	1	2	<table border="1"> <tr><td>B \ A</td><td>0</td><td>1</td><td>2</td></tr> <tr><td>0</td><td>0</td><td>0</td><td>1</td></tr> <tr><td>1</td><td>0</td><td>1</td><td>1</td></tr> <tr><td>2</td><td>1</td><td>1</td><td>1</td></tr> </table> <p>(f)</p>	B \ A	0	1	2	0	0	0	1	1	0	1	1	2	1	1	1	<table border="1"> <tr><td>B \ A</td><td>0</td><td>1</td><td>2</td></tr> <tr><td>0</td><td>1</td><td>1</td><td>1</td></tr> <tr><td>1</td><td>1</td><td>2</td><td>0</td></tr> <tr><td>2</td><td>1</td><td>0</td><td>2</td></tr> </table> <p>(g)</p>	B \ A	0	1	2	0	1	1	1	1	1	2	0	2	1	0	2	<table border="1"> <tr><td>B \ A</td><td>0</td><td>1</td><td>2</td></tr> <tr><td>0</td><td>0</td><td>0</td><td>0</td></tr> <tr><td>1</td><td>0</td><td>0</td><td>1</td></tr> <tr><td>2</td><td>0</td><td>1</td><td>1</td></tr> </table> <p>(h)</p>	B \ A	0	1	2	0	0	0	0	1	0	0	1	2	0	1	1
B \ A	0	1	2																																																																
0	1	2	0																																																																
1	2	0	1																																																																
2	0	1	2																																																																
B \ A	0	1	2																																																																
0	0	0	1																																																																
1	0	1	1																																																																
2	1	1	1																																																																
B \ A	0	1	2																																																																
0	1	1	1																																																																
1	1	2	0																																																																
2	1	0	2																																																																
B \ A	0	1	2																																																																
0	0	0	0																																																																
1	0	0	1																																																																
2	0	1	1																																																																

图 2 三值、两输入加法和乘法真值表。

(a)、(b)和(e)、(f)分别为 $C_{i-1} = 0$ 或1时加法的Sum、Carry; (c)、(d)和(g)、(h)分别为 $C_{i-1} = 0$ 或1时乘法的Sum、Carry。

三、系统 及 实 验

我们所使用的符号代换系统如图 3 所示, 它由 Mach 干涉光路、NOR 门阵列及解码掩模等组成。

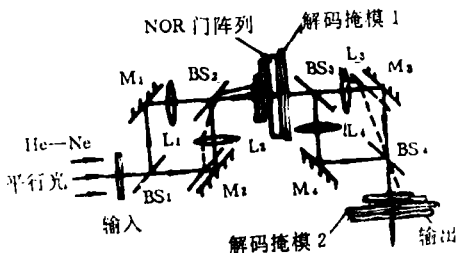


图 3 符号代换光学系统 L_1-L_4 : 成像透镜 BS_1-BS_4 : 分束镜; M_1-M_4 : 反射镜

首先对输入的多值数进行编码, 可以有两种编码形式, 一是直接编码形式, 二是编码成二进制数表示的编码图形的形式 (见图 4)。

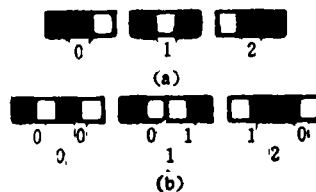


图 4 两种编码方式

以实现两个三阶三值矩阵间的运算为例，分别用两种形式编码的结果如图 5 所示。将两个编码后的两个输入图形交错重迭后，就可以利用符号代换法则来进行各种运算（包括各种

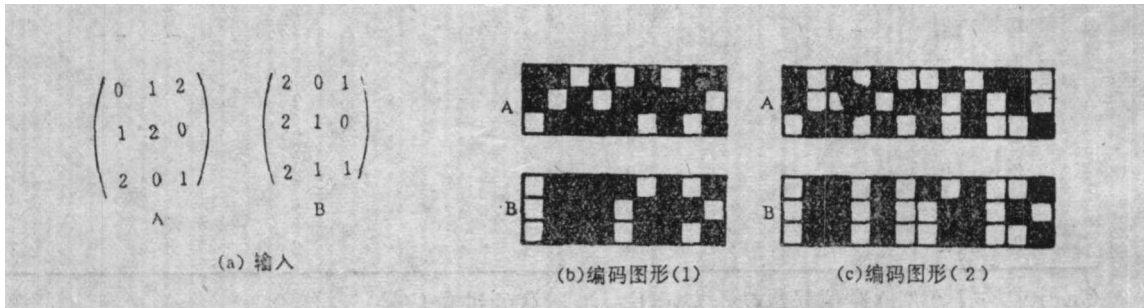


图 5 输入及两种形式的编码结果

逻辑运算、四则运算及数字图形处理等)。识别时以六个象素（对第一种编码形式）或八个象素（第 2 种编码形式）为一个模式来进行，共有九种不同的模式组合因而需九个并行识别和代换通道，对每一通道的识别结果按所需的运算关系进行符号代换。图 6 给出了用第一种形式编码的实现加法和乘法时的实验结果。

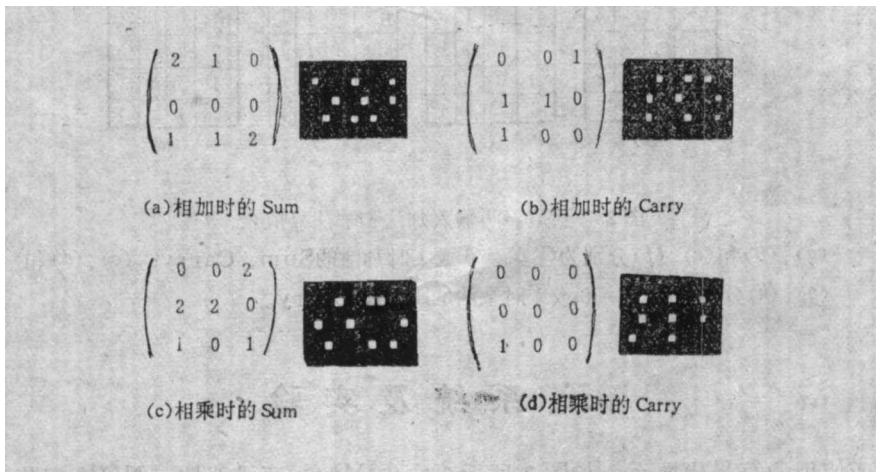


图 6 相加和相乘时的实验结果（对图 5 所示的输入，利用第一种形式的编码且 $C_{i-1} = 0$ ）

在识别与代换过程中，需要对输入各分解九次，且经过一系列的移位、重迭及 *NOR* 运算后，将使 *S/N* 大大下降。此外，尽管我们采用成像光路而不是投影光路，但当象素尺寸较小时仍受到衍射的限制。为此，我们用一种 *CGH*（计算机全息图）多光点分束器件对输入图形进行亮暗表示，大大提高了 *S/N*。图 7 是实验结果（*A*、*B* 两个输入按第一种形式编码后交错重迭而成）。

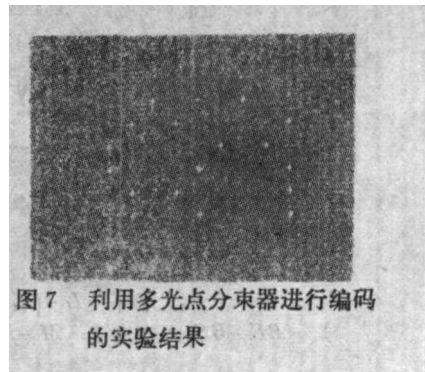


图 7 利用多光点分束器进行编码的实验结果

四、结 论

符号代换法则具有很高的并行处理能力，而采用多值逻辑又可发挥它的并行性，所以，符号代换多值运算方式有可能用作光计算机的一种基本算法。为了进一步增大并行性，还可把Sum信号与Carry信号代换在一起输出，但这样所带来的问题是输入输出图样间的编码方式将变得不一样，为了进行级联或反馈运算，必须用二维探测器阵列来识别和转换。作为进一步的研究，符号代换还可与余数算法结合实现余数矩阵运算。分解、识别及代换均可用CGH来完成。

参 考 文 献

- [1] A. Huang, IEEE, Tenth International Optical Computing Conference (1983), 13.
- [2] K. H. Bernner et al., Appl. Opt., (1986), 25, No. 18, 3054.
- [3] M. J. Murdocca, Master's Thesis, (Rutgers U., New Brunswick N. J. 1984.)
- [4] F. T. S. Yu. et al., Appl. Opt., (1987), 26, No. 12, 2293.
- [5] 田山典男など, 電子通信学会論文誌, J59-D, (1976), 245.
- [6] 渡边正信, O plus E, (1987), No. 4, 68.

Optical Multiple-value Operation Based on Symbolic Substitution

Zhou Shaomin Bian Xingao
Jin Guofan Wu Minxian

Abstract

A method of optical multiple-value operation based on symbolic substitution rule is presented. The experimental results of two ternary 3×3 matrixs are given.