

# 基于 FPGA 的 P-H 法星上解算卫星相对姿态

周国清<sup>1, 2</sup> 黄景金<sup>1</sup> 舒 磊<sup>1</sup>

1 天津大学精密仪器与光电子工程学院, 天津, 300072  
2 桂林理工大学广西空间信息与测绘重点实验室, 广西 桂林, 541004

**摘 要:**针对目前星上遥感图像实时处理只能实现低级别算法的情况,提出了基于现场可编程门阵列(field-programmable gate array,FPGA)的 P-H 法星上相对姿态实时解算模型。该模型不仅避免了传统基于欧拉角的复杂三角函数计算与初值估算,还降低了迭代次数。试验选用 FPGA(V7 xc7vx1140t)作为实时解算的硬件平台。在 FPGA 实现中,采用 64 位的浮点数据结构和串行/并行相结合策略;并采用 LU(Lower-Upper)分解-分块算法实现矩阵求逆。试验结果表明,该模型的迭代次数比基于欧拉角的少了 13 次。该模型在 FPGA 和计算机的实现结果相差仅为  $5.0 \times 10^{-14}$ ,加速度比为 10。另外,该模型可广泛适用于实时性要求高的图像处理领域。

**关键词:**P-H 法;单位四元数;相对姿态;LU 分解-分块算法;FPGA

**中图分类号:**P23      **文献标志码:**A

随着各方面对卫星产品的多样性、实时性等需求不断提高,特别是军事行动、应急救援等方面,国内外相继提出了智能地球观测卫星系统<sup>[1-3]</sup>、对地观测脑<sup>[4]</sup>等概念,这些系统都属于从数字地球发展到智慧地球的必然过程<sup>[5]</sup>。这些系统具有基于事件驱动,遥感数据星上实时处理,遥感产品实时分发的特点。而遥感数据具有空间、时间、光谱分辨率高等优点,但遥感卫星硬件资源有限、功耗低、体积小且实时性要求高,因此,遥感数据的星上实时处理是亟需解决的核心技术之一。

针对星上实时处理的特点,一般采用基于现场可编程门阵列(field-programmable gate array,FPGA)<sup>[3-4]</sup>或者 FPGA+数字信号处理(digital signal processing,DSP)<sup>[6]</sup>作为硬件架构。基于上述架构,目前能够实现星上实时处理的算法有分类<sup>[7]</sup>、数据压缩<sup>[8]</sup>、云检测<sup>[9-10]</sup>、图像复原<sup>[11]</sup>等。这类算法均属于遥感图像的预处理阶段(低级别算法),大部分算法采用定点数据结构即可完成。针对计算量大、时间复杂度高、浮点数据结构的算法,如三维重建、目标跟踪与识别、姿态解算等,目前还无法在星上进行实时处理。

笔者在基于 FPGA 的局部特征检测与匹

配<sup>[12-13]</sup>和基于 FPGA 的几何校正<sup>[14]</sup>的基础上,提出卫星相对姿态解算的 FPGA 实现。主要创新有:①在算法方面,采用单位四元数的 P-H 法相对姿态解算模型,该模型避免了旋转矩阵中大量三角函数的计算,同时减少了迭代次数,提高了迭代稳定性<sup>[15-16]</sup>;②在矩阵求逆方面,直接的矩阵求逆方法会消耗大量的硬件资源和加大时间延迟。虽然传统的 LU(lower-upper)分解算法降低了矩阵求逆的时间复杂度,但由于矩阵元素之间存在严重的依赖关系,并行度不大,在 FPGA 上实现难度较大。为解决上述问题,本文提出基于 FPGA 的 LU 分解-分块算法。该算法不仅降低了矩阵的维度和时间复杂度,更提高了算法本身的并行特性,适用于具有并行特性的 FPGA 硬件平台;③在数据结构和实现策略方面,为保证计算精度,采用了 64 位的双精度浮点数据结构和串/并行相结合的实现策略。这 3 个创新点保证了迭代结果精度高,处理速度快,硬件资源消耗少。

## 1 P-H 法相对姿态解算模型

### 1.1 P-H 法定义<sup>[17-18]</sup>

令  $q=d+ia+jb+kc$  是单位四元数( $i,j,k$  是

虚数单位,  $d, a, b, c$  为实数, 且  $d^2 + a^2 + b^2 + c^2 = 1$ 。旋转矩阵  $\mathbf{R}$  的四元数表达式为:

$$\mathbf{R} = \begin{bmatrix} d^2 + a^2 - b^2 - c^2 & 2(ab - cd) & 2(ac + bd) \\ 2(ab + cd) & d^2 - a^2 + b^2 - c^2 & 2(bc - ad) \\ 2(ac - bd) & 2(bc + ad) & d^2 - a^2 - b^2 + c^2 \end{bmatrix} \quad (1)$$

$\mathbf{R}$  具有正交性, 即  $\mathbf{R}\mathbf{R}^T = \mathbf{I}$ , 求微分可得:

$$d(\mathbf{R}\mathbf{R}^T) = d\mathbf{R}\mathbf{R}^T + \mathbf{R}d\mathbf{R}^T = 0 \quad (2)$$

变换为:

$$d\mathbf{R}\mathbf{R}^T = -\mathbf{R}d\mathbf{R}^T = -(\mathbf{R}d\mathbf{R}^T)^T \quad (3)$$

式(3)为反对称阵, 令:

$$\mathbf{S}_w = d\mathbf{R}\mathbf{R}^T \quad (4)$$

则:

$$\mathbf{S}_w\mathbf{R} = d\mathbf{R}\mathbf{R}^T\mathbf{R} \quad (5)$$

又因  $\mathbf{R}^{-1} = \mathbf{R}^T$ , 得:

$$\mathbf{S}_w\mathbf{R} = d\mathbf{R} \quad (6)$$

对  $\mathbf{R}$  进行全微分, 得:

$$d\mathbf{R} = \frac{\partial \mathbf{R}}{\partial d}\Delta d + \frac{\partial \mathbf{R}}{\partial a}\Delta a + \frac{\partial \mathbf{R}}{\partial b}\Delta b + \frac{\partial \mathbf{R}}{\partial c}\Delta c \quad (7)$$

则:

$$\mathbf{S}_w = \left( \frac{\partial \mathbf{R}}{\partial d}\Delta d + \frac{\partial \mathbf{R}}{\partial a}\Delta a + \frac{\partial \mathbf{R}}{\partial b}\Delta b + \frac{\partial \mathbf{R}}{\partial c}\Delta c \right) \mathbf{R}^T \quad (8)$$

对  $d^2 + a^2 + b^2 + c^2 = 1$  两边微分得:

$$\Delta d = -\frac{a\Delta a + b\Delta b + c\Delta c}{d} \quad (9)$$

将式(9)代入式(8)中, 消去  $\Delta d$ , 得:

$$\mathbf{S}_w = \begin{bmatrix} 0 & w_3 & -w_2 \\ -w_3 & 0 & w_1 \\ w_2 & -w_1 & 0 \end{bmatrix} \quad (10)$$

式中,

$$w_1 = \frac{2}{d}[(d^2 + a^2)\Delta a + (ab + dc)\Delta b +$$

$$(ac - db)\Delta c]$$

$$w_2 = \frac{2}{d}[(ab - dc)\Delta a + (d^2 + b^2)\Delta b +$$

$$(da + bc)\Delta c]$$

$$w_3 = \frac{2}{d}[(db + ac)\Delta a + (bc - da)\Delta b +$$

$$(d^2 + c^2)\Delta c]$$

令  $\mathbf{W} = [w_1 \ w_2 \ w_3]^T$ , 并整理得:

$$\mathbf{W} = \frac{2}{d} \begin{bmatrix} d^2 + a^2 & ab + dc & ac - db \\ ab - dc & d^2 + b^2 & da + bc \\ db + ac & bc - da & d^2 + c^2 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} \Delta a \\ \Delta b \\ \Delta c \end{bmatrix} \quad (11)$$

令:

$$\mathbf{C} = \frac{2}{d} \begin{bmatrix} d^2 + a^2 & ab + dc & ac - db \\ ab - dc & d^2 + b^2 & da + bc \\ db + ac & bc - da & d^2 + c^2 \end{bmatrix} \quad (12)$$

式中,  $\mathbf{C}$  有唯一逆矩阵:

$$\mathbf{C}^{-1} = \frac{1}{2} \begin{bmatrix} d & -c & b \\ c & d & -a \\ -b & a & d \end{bmatrix} \quad (13)$$

则式(11)变为:

$$\begin{bmatrix} \Delta a \\ \Delta b \\ \Delta c \end{bmatrix} = \mathbf{C}^{-1}\mathbf{W} = \frac{1}{2} \begin{bmatrix} dw_1 - cw_2 + bw_3 \\ cw_1 + dw_2 - aw_3 \\ -bw_1 + aw_2 + dw_3 \end{bmatrix} \quad (14)$$

从式(14)中可看到, P-H 法的最大特点是通过求解中间参数  $\mathbf{W}$  反算  $d, a, b, c$  的改正数, 其本质上是一组基于反对称矩阵的求解方案。

## 1.2 P-H 法相对定向模型

本文通过相对定向模型来确定两幅遥感图像在拍摄时刻的相对姿态。两幅有重叠遥感图像中的某一个点与摄像机在两个拍摄时刻位置形成一个面。利用共面约束条件, 可以得到如下方程<sup>[19]</sup>:

$$F = \begin{vmatrix} B_x & B_y & B_z \\ X_t & Y_t & Z_t \\ p & q & r \end{vmatrix} = 0 \quad (15)$$

式中,  $B_x, B_y, B_z$  为摄像机拍摄时的空间位置  $B$  在  $x, y, z$  方向上的分量;  $(X_t, Y_t, Z_t)$  为地面点在  $t$  时刻的像空间辅助坐标(该坐标系以  $t$  时刻的像空间坐标系为基准);  $p, q, r$  为同一地面点在  $t+1$  时刻的像空间辅助坐标。定义:

$$\begin{bmatrix} p \\ q \\ r \end{bmatrix} = \mathbf{R} \begin{bmatrix} X_{t+1} \\ Y_{t+1} \\ Z_{t+1} \end{bmatrix} \quad (16)$$

式中,  $(X_{t+1}, Y_{t+1}, Z_{t+1})$  为  $t+1$  时刻的像空间坐标;  $\mathbf{R}$  为  $t+1$  时刻的图像相对  $t$  时刻的图像的旋转矩阵, 通过该矩阵可获得相对姿态参数  $\varphi, \kappa, \omega$ 。

对式(15)进行微分求导得:

$$dF = \frac{\partial F}{\partial B_y} dB_y + \frac{\partial F}{\partial B_z} dB_z + \frac{\partial F}{\partial p} dp + \frac{\partial F}{\partial q} dq + \frac{\partial F}{\partial r} dr \quad (17)$$

式中,  $\frac{\partial F}{\partial B_y} = Z_t p - X_t r$ ;  $\frac{\partial F}{\partial B_z} = X_t q - Y_t p$ ;  $\frac{\partial F}{\partial p} = B_y Z_t - B_z Y_t$ ;  $\frac{\partial F}{\partial q} = B_z X_t - B_x Z_t$ ;  $\frac{\partial F}{\partial r} = B_x Y_t - B_y X_t$ 。

根据  $\mathbf{R}$  的正交性和 P-H 法的推导结果, 对式(16)进行微分求导得:

$$\begin{bmatrix} dp \\ dq \\ dr \end{bmatrix} = \mathbf{S}_a \mathbf{R} \begin{bmatrix} X_{t+1} \\ Y_{t+1} \\ Z_{t+1} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} q\omega_3 - r\omega_2 \\ r\omega_1 - p\omega_3 \\ p\omega_2 - q\omega_1 \end{bmatrix}$$

(18)

将式(15)线性化,并结合式(17)、(18)得:

$$\begin{aligned} F = F_0 + dF = F_0 + & (pZ_t - rX_t)dB_y + \\ & (qX_t - pY_t)dB_z + (r(B_zX_t - B_xZ_t) - \\ & q(B_xY_t - B_yX_t))\omega_1 + (p(B_xY_t - B_yX_t) - \\ & r(B_yZ_t - B_zY_t))\omega_2 + (q(B_yZ_t - B_zY_t) - \\ & p(B_zX_t - B_xZ_t))\omega_3 \end{aligned}$$

(19)

式中,

$$\mathbf{A} = \begin{bmatrix} pZ_t - rX_t \\ qX_t - pY_t \\ r(B_zX_t - B_xZ_t) - q(B_xY_t - B_yX_t) \\ p(B_xY_t - B_yX_t) - r(B_yZ_t - B_zY_t) \\ q(B_yZ_t - B_zY_t) - p(B_zX_t - B_xZ_t) \end{bmatrix}^T;$$

$$\mathbf{X} = [dB_y \quad dB_z \quad \omega_1 \quad \omega_2 \quad \omega_3]^T; \mathbf{L} = F_0 - F.$$

由于观测值存在误差,式(19)的误差方程应变为:

$$\mathbf{V} = \mathbf{AX} - \mathbf{L}$$

(20)

根据最小二乘法平差原理,可列出间接平差的法方程:

$$\mathbf{A}^T \mathbf{P} \mathbf{A} \mathbf{X} = \mathbf{A}^T \mathbf{P} \mathbf{L}$$

(21)

式中,定义每个像点获取的权重是相同的,即  $\mathbf{P} =$

$$\mathbf{I}, \text{ 则未知数的向量解为:}$$

$$\mathbf{X} = (\mathbf{A}^T \mathbf{A})^{-1} \mathbf{A}^T \mathbf{L}$$

(22)

将求得的  $\omega_1, \omega_2, \omega_3$  代入式(14),求出单位四元数的改正数,得到更新值,再重复式(16)至式(22)的步骤,直至满足迭代条件为止。

## 2 FPGA 实现

### 2.1 硬件架构

根据FPGA的并行处理特性和最小二乘算法的特点,提出如图1所示的FPGA硬件架构。图1中,实线框代表数值正在计算(结果不可调用),虚线框代表数值计算完成(结果可调用)。不同颜色箭头代表各变量的去向。 $T_1 - T_0$ 为一次迭代所需时间,在两次迭代之间( $T_1 \sim T_2$ ),复位信号有效,各模块计算结果清零,并等待下一次迭代开始,每次迭代结果作为下一次迭代的输入,直至迭代结果满足规定阈值。当若干点对输入到系数模块中,采用串行处理,通过牺牲部分处理速度来减少大量的资源消耗,如  $p, q, r, \mathbf{A}, \mathbf{L}, \mathbf{A}^T \mathbf{A}, \mathbf{A}^T \mathbf{L}, \mathbf{X}$ 。对于计算复杂、时序要求高的模块,则采用并行处理,通过牺牲部分硬件资源来提高处理速度,如  $\mathbf{B}^{-1}$ 。这种策略使处理速度和资源消耗达到平衡。下面详细介绍各个子模块。

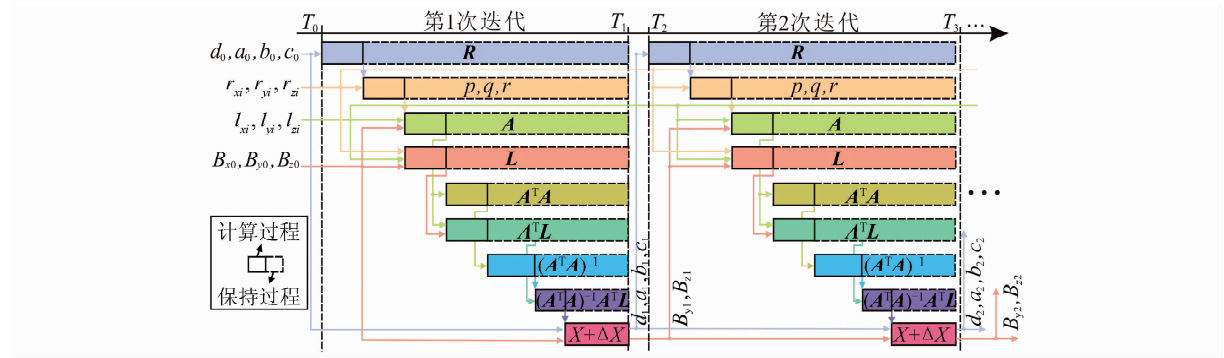


图1 FPGA 硬件架构  
Fig. 1 FPGA Architecture

### 2.2 子模块

#### 2.2.1 系数模块( $\mathbf{R}, p, q, r, \mathbf{A}, \mathbf{L}, \mathbf{A}^T \mathbf{A}, \mathbf{A}^T \mathbf{L}$ )

FPGA在计算 $\mathbf{R}$ 时(图2(a)),采用了3层结构,第一层为9个并行乘法, $T_1 - T_0$ 为乘法运行时间;第二层为10个并行加/减法, $T_2 - T_1$ 为加/减法运行时间;第三层为9个并行加/减法,运行时间为  $T_3 - T_2$ ,经过3层运算后,直接输出 $\mathbf{R}$ 。计算  $p, q, r$  时(图2(b)),同样采用了3层结构,第一层为9个并行乘法,第二、三层都是3个并行加法。在串行计算中,只需调用一次该模块即可。

图3为系数 $\mathbf{A}, \mathbf{L}$ 的模块, $\mathbf{A}$ 模块有4层结构,共有16个乘法器,8个减法器。 $\mathbf{L}$ 模块共有5层结构,其中有9个乘法器,5个加/减法器。 $\mathbf{L}$ 模块比 $\mathbf{A}$ 模块多一层加法运算,因此 $\mathbf{L}$ 运行时间比 $\mathbf{A}$ 多出一个加法器的时间。

图4(a)为乘加子模块(MD\_9),用于计算结构如“ $a_1 b_1 + a_2 b_2 + \dots + a_i b_i$ ”的结果。由于该架构使用9组点对( $i=9$ ),在 $\mathbf{A}^T \mathbf{A}$ 和 $\mathbf{A}^T \mathbf{L}$ 的计算中,均基于MD\_9子模块运算。在串行执行中, $\mathbf{A}^T \mathbf{A}$ 使用了5个该模块, $\mathbf{A}^T \mathbf{L}$ 则使用了1个。

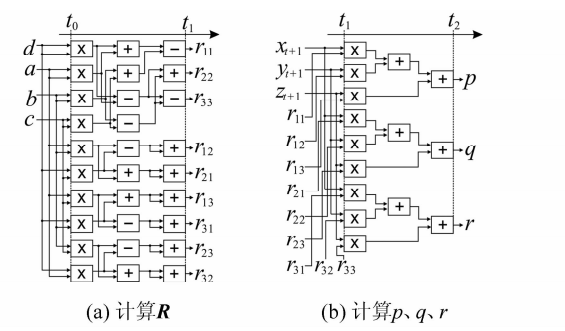


图 2  $\mathbf{R}$ 、 $p$ 、 $q$ 、 $r$  子模块

Fig. 2  $\mathbf{R}$  and  $p$ 、 $q$ 、 $r$  Sub-modules

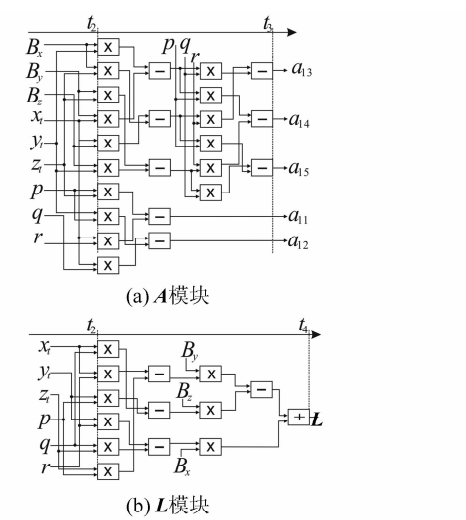


图 3  $\mathbf{A}$ 、 $\mathbf{L}$  子模块

Fig. 3  $\mathbf{A}$  and  $\mathbf{L}$  Sub-modules

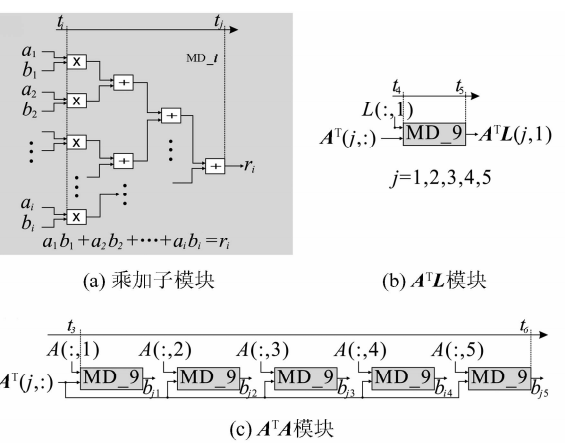


图 4  $\mathbf{A}^T \mathbf{A}$ 、 $\mathbf{A}^T \mathbf{L}$  子模块

Fig. 4  $\mathbf{A}^T \mathbf{A}$  and  $\mathbf{A}^T \mathbf{L}$  Sub-modules

2.2.2 矩阵求逆模块( $\mathbf{B}^{-1}=(\mathbf{A}^T \mathbf{A})^{-1}$ )

在 FPGA 的矩阵求逆中,若直接通过伴随矩阵方式,会消耗大量硬件资源,增加计算时间,不利于实时性要求高的场景,因此,需要从另外角度进行矩阵求逆。一般的矩阵求逆方法有 LU 分解、LDLT (lower-diagonally-lower-transpose) 分解及乔里斯基分解等。这些方法虽然能减少计算

量,但计算速度有待提高,并行度不高。针对 FPGA 并行处理的特性,提出 LU 分解-分块算法<sup>[20]</sup>的矩阵求逆。由于  $\mathbf{A}^T \mathbf{A}$  的大小为  $5 \times 5$ ,首先定义:

$$\mathbf{B} = \begin{bmatrix} b_{11} & b_{12} & b_{13} & b_{14} & b_{15} \\ b_{21} & b_{22} & b_{23} & b_{24} & b_{25} \\ b_{31} & b_{32} & b_{33} & b_{34} & b_{35} \\ b_{41} & b_{42} & b_{43} & b_{44} & b_{45} \\ b_{51} & b_{52} & b_{53} & b_{54} & b_{55} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} \mathbf{B}_{11} & \mathbf{B}_{12} \\ \mathbf{B}_{21} & \mathbf{B}_{22} \end{bmatrix} \quad (23)$$

式中, $\mathbf{B}_{11}$  大小为  $3 \times 3$ ;  $\mathbf{B}_{12}$  为  $3 \times 2$ ;  $\mathbf{B}_{21}$  为  $2 \times 3$ ;  $\mathbf{B}_{22}$  为  $2 \times 2$ 。

LU 分解-分块算法为:

$$\begin{bmatrix} \mathbf{B}_{11} & \mathbf{B}_{12} \\ \mathbf{B}_{21} & \mathbf{B}_{22} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} \mathbf{L}_{11} & \mathbf{0} \\ \mathbf{L}_{21} & \mathbf{L}_{22} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} \mathbf{U}_{11} & \mathbf{U}_{12} \\ \mathbf{0} & \mathbf{U}_{22} \end{bmatrix} \quad (24)$$

式中, $\mathbf{B}_{11}=\mathbf{L}_{11} \mathbf{U}_{11}$ ;  $\mathbf{B}_{12}=\mathbf{L}_{11} \mathbf{U}_{12}$ ;  $\mathbf{B}_{21}=\mathbf{L}_{21} \mathbf{U}_{11}$ ;  $\mathbf{B}_{22}=\mathbf{L}_{21} \mathbf{U}_{12}+\mathbf{L}_{22} \mathbf{U}_{22}$ 。

由式(24)计算得:

$$\mathbf{L}_{11} = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 \\ l_{21} & 1 & 0 \\ l_{31} & l_{32} & 1 \end{bmatrix}, \mathbf{U}_{11} = \begin{bmatrix} u_{11} & u_{12} & u_{13} \\ 0 & u_{22} & u_{23} \\ 0 & 0 & u_{33} \end{bmatrix} \quad (25)$$

式中  $u_{11}=b_{11}$ ;  $u_{12}=b_{12}$ ;  $u_{13}=b_{13}$ ;  $l_{21}=b_{21}/b_{11}$ ;  $l_{31}=b_{31}/b_{11}$ ;  $u_{22}=b_{22}-l_{21} u_{12}$ ;  $u_{23}=b_{23}-l_{21} u_{13}$ ;  $l_{32}=(b_{32}-l_{31} u_{12})/u_{22}$ ;  $u_{33}=b_{33}-l_{31} u_{13}-l_{32} u_{23}$ 。

计算  $\mathbf{L}_{11}$  和  $\mathbf{U}_{11}$  后,可以得到:

$$\mathbf{U}_{12}=\mathbf{L}_{11}^{-1} \mathbf{B}_{12}, \mathbf{L}_{21}=\mathbf{B}_{21} \mathbf{U}_{11}^{-1} \quad (26)$$

令:

$$\mathbf{B}'_{22}=\mathbf{B}_{22}-\mathbf{L}_{21} \mathbf{U}_{12}=\begin{bmatrix} b'_{11} & b'_{12} \\ b'_{21} & b'_{22} \end{bmatrix} \quad (27)$$

则:

$$\mathbf{L}_{22}=\begin{bmatrix} 1 & 0 \\ l'_{21} & 1 \end{bmatrix}, \mathbf{U}_{22}=\begin{bmatrix} u'_{11} & u'_{12} \\ 0 & u'_{22} \end{bmatrix} \quad (28)$$

式中, $u'_{11}=b'_{11}$ ;  $u'_{12}=b'_{12}$ ;  $l'_{21}=b'_{21}/u'_{11}$ ;  $u'_{22}=b'_{22}-l'_{21} u'_{12}$ 。

因此,有:

$$\mathbf{B}^{-1}=\begin{bmatrix} \mathbf{U}_{11} & \mathbf{U}_{12} \\ \mathbf{0} & \mathbf{U}_{22} \end{bmatrix}^{-1} \begin{bmatrix} \mathbf{L}_{11} & \mathbf{0} \\ \mathbf{L}_{21} & \mathbf{L}_{22} \end{bmatrix}^{-1} \quad (29)$$

式中,

$$\begin{bmatrix} \mathbf{U}_{11} & \mathbf{U}_{12} \\ \mathbf{0} & \mathbf{U}_{22} \end{bmatrix}^{-1}=\begin{bmatrix} \mathbf{U}_{11}^{-1} & \mathbf{M}_{12}^{-1} \\ \mathbf{0} & \mathbf{U}_{22}^{-1} \end{bmatrix},$$
$$\mathbf{M}_{12}^{-1}=-\mathbf{U}_{11}^{-1} \mathbf{U}_{12} \mathbf{U}_{22}^{-1};$$
$$\begin{bmatrix} \mathbf{L}_{11} & \mathbf{0} \\ \mathbf{L}_{21} & \mathbf{L}_{22} \end{bmatrix}^{-1}=\begin{bmatrix} \mathbf{L}_{11}^{-1} & \mathbf{0} \\ \mathbf{N}_{21}^{-1} & \mathbf{L}_{22}^{-1} \end{bmatrix},$$
$$\mathbf{N}_{21}^{-1}=-\mathbf{L}_{22}^{-1} \mathbf{L}_{21} \mathbf{L}_{11}^{-1}。$$



根据式(23)到式(29),LU 分解-分块算法的流程见图 5。

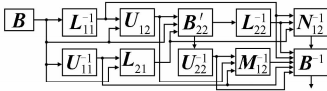


图 5 LU 分解-分块算法流程图  
Fig. 5 Flowchart of LU Decomposition Block Algorithm

下面介绍各变量在 FPGA 中的实现。图 6 为  $L_{11}^{-1}$  和  $U_{11}^{-1}$  的 FPGA 实现过程,  $B_{11}$  为输入数据, 由于  $L_{11}^{-1}$  和  $U_{11}^{-1}$  分别属于上三角型矩阵和下三角型矩阵, 因此只需求部分元素, 其余元素为常量。图中“ $-x$ ”为符号位取反模块, 执行不需要时间。

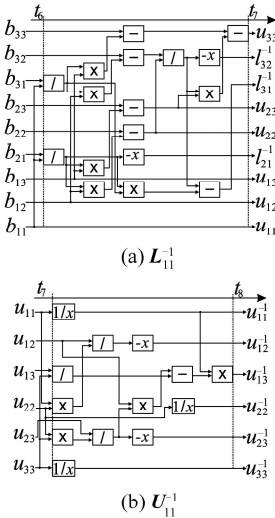


图 6  $L_{11}^{-1}$  和  $U_{11}^{-1}$  子模块  
Fig. 6  $L_{11}^{-1}$  and  $U_{11}^{-1}$  Sub-modules

图 7 为式(27)的 FPGA 实现过程, 其中分别使用了 4 个 MD\_2 和 MD\_3 模块。

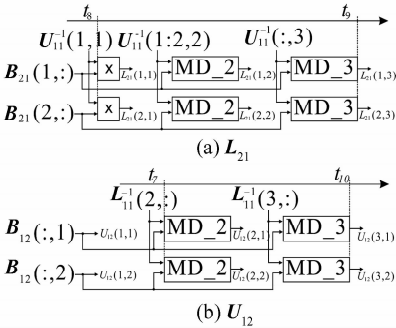


图 7  $L_{21}$  和  $U_{12}$  子模块  
Fig. 7  $L_{21}$  and  $U_{12}$  Sub-modules

图 8 为  $L_{22}^{-1}$  和  $U_{22}^{-1}$  的 FPGA 实现过程, 其中  $L_{21}$ 、 $U_{12}$  和  $B_{22}$  为输入, 直接输出  $L_{22}^{-1}$  和  $U_{22}^{-1}$  中的元素。

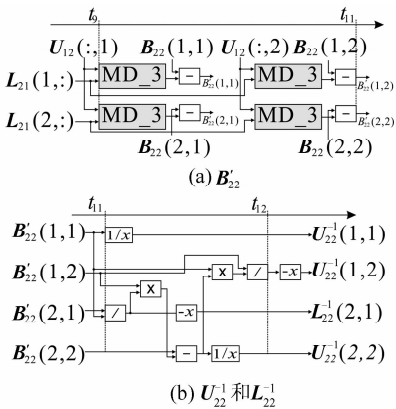


图 8  $L_{22}^{-1}$  和  $U_{22}^{-1}$  子模块  
Fig. 8  $L_{22}^{-1}$  and  $U_{22}^{-1}$  Sub-modules

图 9 为式(30)中  $M_{12}^{-1}$  和  $N_{21}^{-1}$  的 FPGA 实现过程, 其中输入分别为  $U_{11}^{-1}$ 、 $U_{12}$ 、 $U_{22}^{-1}$  和  $L_{22}^{-1}$ 、 $L_{21}$ 、 $L_{11}^{-1}$ 。

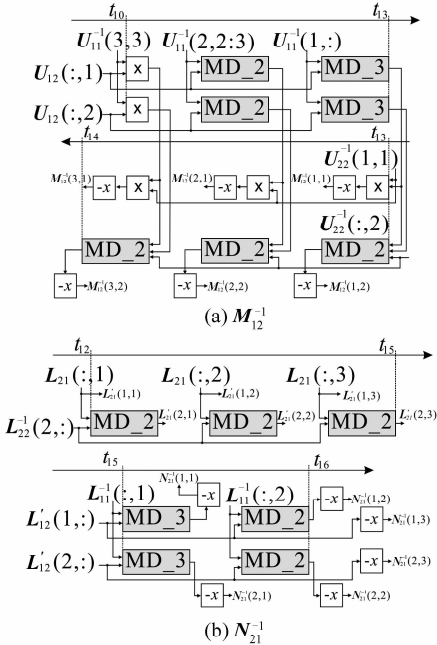


图 9  $M_{12}^{-1}$  和  $N_{21}^{-1}$  子模块  
Fig. 9  $M_{12}^{-1}$  and  $N_{21}^{-1}$  Sub-modules

图 10 为  $U_{11}^{-1}L_{11}^{-1}$  和  $M_{12}^{-1}N_{21}^{-1}$  的 FPGA 实现过程, 使用了多个并行 MD\_3 和 MD\_2 模块, 属于计算  $B^{-1}$  的中间结果。

图 11 为 FPGA 实现  $B^{-1}$  的最后一步, 图 11(a)、11(d) 分别为  $B^{-1}(1:3, 1:3)$ 、 $B^{-1}(1:3, 4:5)$ 、 $B^{-1}(4:5, 1:3)$ 、 $B^{-1}(4:5, 4:5)$ 。图 6 至图 11 为求解  $B^{-1}$  的全部过程。

### 2.2.3 改正数模块

图 12(a) 为式(9)和式(14)的实现过程; 图 12(b) 为式(22)中  $X$  的实现过程; 图 12(c) 为更新后的  $a$ 、 $b$ 、 $c$ 、 $d$ 、 $B_y$ 、 $B_z$ 。重复图 2 至图 12 过程, 直至  $\Delta a$ 、 $\Delta b$ 、 $\Delta c$ 、 $\Delta d$  满足给定阈值。

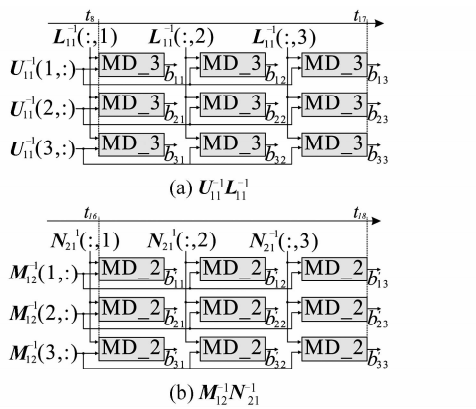


图 10  $U_{11}^{-1}L_{11}^{-1}$  和  $M_{12}^{-1}N_{21}^{-1}$  子模块

Fig. 10  $U_{11}^{-1}L_{11}^{-1}$  and  $M_{12}^{-1}N_{21}^{-1}$  Sub-modules

2.3 Modelsim 仿真

使用 Verilog HDL 硬件语言在 VIVADO 软

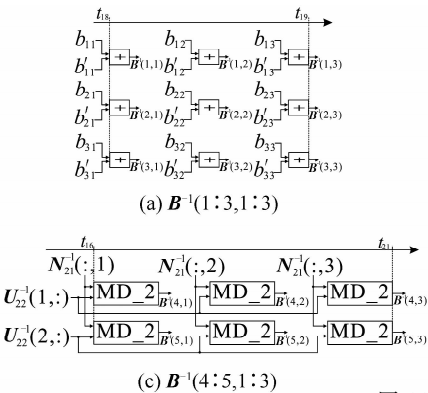


图 11  $B^{-1}$  子模块

Fig. 11  $B^{-1}$  Sub-module

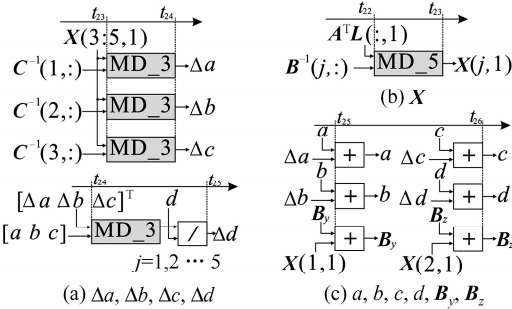


图 12 改正数模块

Fig. 12 Correction Module

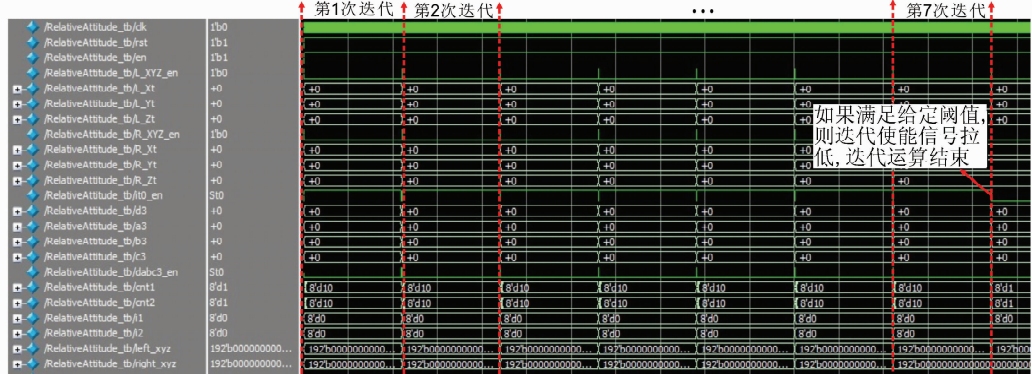


图 13 迭代过程的仿真波形

Fig. 13 Simulation Waveform of Iteration Processing

件实现上述各个模块,经过综合后,即可进行 Modelsim 仿真。图 13 为顶层模块的仿真波形,其中  $L\_X_i, L\_Y_i, L\_Z_i$  和  $R\_X_i, R\_Y_i, R\_Z_i$  为输入的点,  $d_3, a_3, b_3, c_3$  为每次迭代后的更新结果。经过 7 次迭代后,  $it0\_en$  信号拉低,表示迭代终止。图 14 为 LU 分解-分块算法的仿真波形,每次迭代都需要进行矩阵求逆,图 14 中显示的数值是第 7 次的求逆结果。

3 对比分析

FPGA 参数为 Xilinx, XC7VX1140T, 其主要资源有触发器 (FF) 1 424 000 个,查找表 (LUT) 712 000 个,块内存为 1 880 kB, 3 360 个 DSP 单元等。

PC 机为 Win10 系统, CPU 为 Intel (R) Core (TM) i7-4770 CPU@3.40 GHz, 内存为 8 GB, 软件为 Dev-C++ 5.11。

FPGA 端和 PC 端输入参数为两幅图像的 9 个点 (表 1)。迭代终止条件为  $w_1, w_2, w_3$  都大于或等于  $1.0 \times 10^{-7}$ , 迭代结果见表 2。由表 2 可知, PC1 与 PC2 的最大偏差在  $\omega$ , 约为  $2.4 \times 10^{-5}$ ; PC2 与 FPGA 的最大偏差值约为  $5.0 \times 10^{-14}$ 。基于 P-H 法的迭代次数比欧拉角的少 13

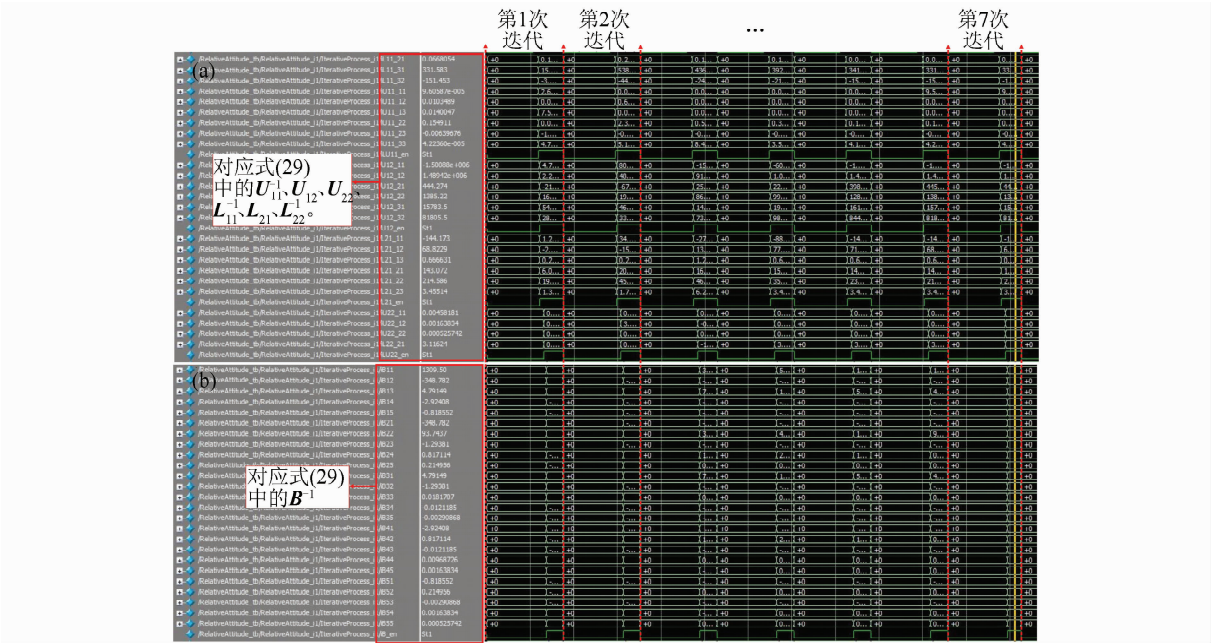


图 14 LU 分解-分块算法的仿真波形

Fig. 14 Simulation Waveform of LU Decomposition Block Algorithm

表 1 两幅图像点对 ( $f=0.1\text{ m}$ )

Tab. 1 Point Correspondences of Two Images  
( $f=0.1\text{ m}$ )

点号	左图像		右图像	
	行号	列号	行号	列号
1	−37.104	−20.849	−43.682	−21.725
2	−34.718	−21.669	−41.243	−22.652
3	−32.359	−22.520	−38.839	−23.610
4	−29.959	−23.372	−36.396	−24.567
5	−27.631	−24.187	−34.030	−25.483
6	−36.121	−18.675	−42.539	−19.529
7	−33.601	−19.385	−39.958	−20.350
8	−31.343	−20.141	−37.657	−21.206
9	−28.945	−20.954	−35.218	−22.125

次。在计算速度方面,PC1 与 PC2 的运行时间分别为 2.269 ms 和 2.873 ms,FPGA 的计算运行时间为 0.308 ms(100 MHz),加速比约为 10 倍。

表 2 结果对比

Tab. 2 Results Comparison

参数	PC1(欧拉角)	PC2(P-H 法)	FPGA(P-H 法)	PC1−PC2	PC2−FPGA
$\varphi(\text{pitch})$	0.043 373 3	0.043 373 3	0.043 373 3	$1.9\times10^{-9}$	$5\times10^{-14}$
航向倾角	6 510 974	6 316 752	6 316 747		
$\kappa(\text{yaw})$	0.044 063 6	0.044 063 6	0.044 063 6	$7.5\times10^{-9}$	$2\times10^{-14}$
旁向倾角	4 319 247	5 064 706	5 064 708		
$\omega(\text{roll})$	0.021 523 4	0.021 547 6	0.021 547 6	$2.4\times10^{-5}$	$5\times10^{-14}$
像片旋角	0 090 194	7 515 801	7 515 795		
迭代次数	20	7	7	13	0
运行时间/ms	2.269 (3.40 GHz)	2.873 (3.40 GHz)	0.308 (100 MHz)	/	/

FPGA 资源消耗情况见表 3。表 3 中资源消耗最多的是 DSP48,约为 80.7%。由于整个模型属于数值运算,调用了大量的浮点运算 IP 核。其次是 LUT 和 FF,百分比约为 50%。所选的 FPGA (V7 xc7vx1140tflg1930-1)满足整个模型所需的硬件资源。

4 结语与展望

本文针对遥感图像复杂算法星上实时处理技术难点,提出了基于 FPGA 的 P-H 法星上相对姿态解算。对比试验发现,在算法层面,旋转矩阵的计算由基于欧拉角转换为基于单位四元数,采用 P-H 法平差模型转换为间接平差。在迭代处理中,直接取  $d=1$  和  $a=b=c=0$ ,避免了初值估算

表 3 FPGA 硬件资源消耗

Tab. 3 Utilization of FPGA Resources

资源	消耗情况	占总资源百分比/%
FF	656 464	46.1
LUT	382 344	53.7
Memory LUT	45 596	16.1
DSP48	2 712	80.7

和大量的三角函数计算,使迭代次数减少了 13 次;在矩阵求逆方面,提出 LU 分解-分块算法。该算法不仅使最小单元的矩阵维度由  $5\times 5$  降到了  $3\times 3$ ,更提高了算法的并行性和处理速度;在 FPGA 方面,通过采用 64 位的双精度浮点数据结构,保证了计算结果的精度。如本方法在 PC 与 FPGA 计算结果偏差仅为  $5.0\times 10^{-14}$ 。另外,采用串行、并行相结合的策略,在系数( $p,q,r,A,L,A^T A,A^T L$ )模块和改正数( $X$ )模块中采用的是串行方式处理,在矩阵求逆模块和更新模块则采用并行处理,这种策略使得处理速度和资源消耗达到平衡。

参 考 文 献

[1] Zhou Guoqing, Baysal O, Kaye J. Concept Design of Future Intelligent Earth Observing Satellites[J]. *International Journal of Remote Sensing*, 2004, 25 (14): 2 667-2 685

[2] Li Deren, Shen Xin. On Intelligent Earth Observation Systems[J]. *Science of Surveying and Mapping*, 2005, 30(4):9-11 (李德仁, 沈欣. 论智能化对地观测系统[J]. 测绘科学, 2005, 30(4):9-11)

[3] Zhang Bing. Intelligent Remote Sensing Satellite System[J]. *Journal of Remote Sensing*, 2011, 15 (3):415-431 (张兵. 智能遥感卫星系统[J]. 遥感学报, 2011, 15(3): 415-431)

[4] Li Deren, Wang Mi, Shen Xin, et al. From Earth Observation Satellite to Earth Observation Brain[J]. *Geomatics and Information Science of Wuhan University*, 2017, 42(2):143-149 (李德仁, 王密, 沈欣, 等. 从对地观测卫星到对地观测脑[J]. 武汉大学学报·信息科学版, 2017, 42(2):143-149)

[5] Li Deren, Gong Jianya, Shao Zhenfeng. From Digital Earth to Smart Earth[J]. *Geomatics and Information Science of Wuhan University*, 2010, 35(2): 127-132 (李德仁, 龚健雅, 邵振峰. 从数字地球到智慧地球[J]. 武汉大学学报·信息科学版, 2010, 35(2):127-132)

[6] Du Liebo, Xiao Xuemin, Lu Qin, et al. An Implementation Scheme for JPEG2000 Satellite-Borne Remote Sensing Image Compression Based on FPGA + Multi-DSPs[J]. *Journal of Test and Measurement Technology*, 2008, 22(6):478-482 (杜列波, 肖学

Relative Orientation with Hybrid Genetic Algorithm and Unit Quaternion[J]. *Geomatics and Information Science of Wuhan University*, 2011, 36(6): 670-673 (周拥军, 邓才华. 利用 HGA 和单位四元数的相对定向解法[J]. 武汉大学学报·信息科学版, 2011, 36(6):670-673)

[17] Ben Jin, Tong Xiaochong, Lv Haiqing. Space Resection Based on the Pope-Hinsken Algorithm[J]. *Journal of Geomatics Science and Technology*, 2011, 28(1): 37-41 (贾进, 童晓冲, 闫海庆. 基于 Pope-Hinsken 算法的空间后方交会[J]. 测绘科学技术学报, 2011, 28(1):37-41)

[18] Jiang Gangwu, Jiang Ting, Wang Yong, et al. Space Resection Independent of Initial Value Based on Unit Quaternions[J]. *Acta Geodaetica et Cartographica Sinica*, 2007, 36(2):169-175 (江刚武, 姜挺, 王勇, 等. 基于单位四元数的无初值依赖空间后方交会[J]. 测绘学报, 2007, 36(2):169-175)

[19] Wang Zhizhuo. Photogrammetry Principle[M]. Wuhan: Wuhan University Press, 2007(王之卓. 摄影测量原理[M]. 武汉:武汉大学出版社, 2007)

[20] Wu Guiming. Parallel Algorithms and Architectures for Matrix Computations on FPGA[D]. Changsha: National University of Defense Technology, 2011 (邬贵明. FPGA 矩阵计算并行算法与结构[D]. 长沙:国防科学技术大学, 2011)

An FPGA-Based P-H Method On-Board Solution  
for Satellite Relative Attitude

ZHOU Guoqing<sup>1, 2</sup> HUANG Jingjin<sup>1</sup> SHU Lei<sup>1</sup>

1 School of Precision Instrument & Opto-Electronics Engineering, Tianjin University, Tianjin 300072, China

2 Guangxi Key Laboratory for Spatial Information and Geomatics, Guilin University of Technology, Guilin 541004, China

**Abstract:** Aimed at the situation that the low-level algorithms were implemented in satellite real time processing system for remote sensing image, this paper proposes an FPGA (field programmable gate array) -based P-H method for satellite relative attitude on-board solution. The proposed algorithm not only avoids computations of trigonometric function and estimation of initial value, but also reduces the number of iterations when comparing with the Eulerian angle-based algorithm. The Xilinx FPGA (V7 xc7vx1140tflg1930-1) is selected as the hardware platform for the real-time processing. In FPGA implementation: ①We adopt a 64-bit floating point data structure and a strategy of combination of serial and parallel processing; ②a lower-upper (LU) decomposition-block algorithm is adopted for matrix inversion. The experimental results indicate that the number of iterations of the proposed algorithm is 13 less than the Eulerian angle-based algorithm. The difference of FPGA and PC implementation is about  $5.0 \times 10^{-14}$  and the speedup is about 10, which meets the requirements of precision and speed for on-board image real time processing. The proposed algorithm can be suitable for high real-time image processing field.

**Key words:** P-H method; unit quaternion; relative attitude; LU decomposition-block algorithm; FPGA

**First author:** ZHOU Guoqing, PhD, professor, specializes in the theories and methods of intelligent satellite observation systems and LiDAR technology. E-mail: gzhou@glut.edu.cn

**Corresponding author:** HUANG Jingjin, PhD candidate. E-mail: jingjin\_huang@tju.edu.cn

**Foundation support:** The National Natural Science Foundation of China, No. 41431179; the National Key Research and Development Program of China, No. 2016YFB0502501; Guangxi Innovative Development Grand, No. GuikeAA18118038.