# 基于自适应哈夫曼编码的密文可逆信息隐藏算法

吴友情<sup>1),2)</sup>郭玉堂<sup>2)</sup>汤进<sup>1)</sup>罗斌<sup>1)</sup>殷赵霞<sup>1)</sup>

<sup>1)</sup>(安徽大学多模态认知计算安徽省重点实验室合肥 230601) <sup>2)</sup>(合肥师范学院计算机学院合肥 230601)

**摘 要** 随着云存储和隐私保护的发展,密文域可逆信息隐藏作为一种可以在密文中嵌入秘密信息,保证嵌入后的信息可以无错误提取,并能无损恢复原始明文图像的技术,越来越受到人们的关注.本文提出了一种基于自适应哈夫曼编码的密 文域可逆信息隐藏算法,对不同的图像采用不同的哈夫曼码字编码腾出空间来嵌入秘密信息.首先利用自然图像相邻像素 间的相关性对原始明文图像进行像素值预测,从最高有效位到最低有效位,对原始像素值和预测像素值的相同比特位进行 自适应的哈夫曼编码标记.然后,利用流密码对原始明文图像进行加密.最后在腾出的空间,通过位替换来自适应的嵌入 秘密信息.由于哈夫曼编码和解码的可逆性,合法接收者可以对原始明文图像和秘密信息实现分离的无损恢复和提取.实 验结果表明,与现有的几种方法相比,本文提出的方法具有更好的安全性和更高的嵌入率,在 BOSSBase、BOWS-2 和 UCID 三个数据集上的平均嵌入率比 MPHC 算法分别提高了 0.09 bpp, 0.062bpp 和 0.06bpp,在最佳情况下比 MPHC 算法能 分别高出 0.958bpp, 0.797bpp 和 0.320bpp,最差情况下的嵌入率比 MPHC 算法也分别高出了 0.01bpp, 0.039bpp 和 0.061bpp.

关键词 密文域;可逆信息隐藏;哈夫曼编码;自适应;分离 中图法分类号 TP309

# **Reversible Data Hiding in Encrypted Images Using Adaptive Huffman EncodingStrategy**

Youqing Wu<sup>11,2)</sup>Yutang Guo<sup>2)</sup>Jin Tang<sup>1)</sup>Bin Luo<sup>1)</sup>and Zhaoxia Yin<sup>1)</sup>

<sup>1)</sup>(Anhui Provincial Key Laboratory of Multimodal Cognitive Computation, School of Computer Science and Technology, Anhui University, Hefei 230601) <sup>2)</sup>(School of Computer ScienceandTechnology, Hefei Normal University, Hefei 230601)

Abstract With the growing demand of cloud storagefor user privacy protection, RDHEI (reversible data hiding in encrypted images), as a technology that can embed secret information in encrypted domain, has attracted more and more attention. A good RDHEI method expects to find the best balance between the number of erroneous extracted bits of the secret information, the embedding rate and the quality of the reconstructed image after data-extraction. GeneralRDHEI methods ensure that the embedded secret information can be extracted without error and the original plaintext image can be restored losslessly, thus the embedding rate is the key index to evaluate the performance of an RDHEI method. This paper proposes an effective reversible data hidingmethod in encryptedimagesvia an adaptive Huffman Encoding strategy, which utilizes diverseHuffman codewords for various images to free up space to accommodate secret information. The proposed method follows EPE-HCRDH(high-capacity reversible data hiding with embeddedpredictionerrors) method and is an improved method based on MPHC (multi-MSB prediction andHuffman coding) method, which provides a high-security

本课题得到科技创新 2030—"新一代人工智能"重大项目(2018AAA0100400)、国家自然科学基金项目(61872003, 61860206004)资助. 吴友情, 讲师, 主要研究领域为信息隐藏、多媒体安全. E-mail:wuyq.hfnu@qq.com. 郭玉堂, 博士, 教授, 主要研究领域为模式识别与图像处理. E-mail: guoyutang@hfnu.edu.cn.汤进, 博士, 教授, 计算机学会(CCF)高级会员(19951S), 主要研究领域为图像处理、模式识别、机器学习和计算机视觉. E-mail:tj@ahu.edu.cn.罗斌, 博士, 教授, 计算机学会(CCF)会员(E200019968M), 主要研究领域为模式识别与图像处理. E-mail: luobin@ahu.edu.cn. 殷 赵霞(通信作者), 博士, 副教授, 计算机学会(CCF)会员(E200039594M), 主要研究领域为信息隐藏、多媒体安全. E-mail: yinzhaoxia@ahu.edu.cn.

level to protect the original imagecontent. Firstly, by exploiting the correlation between the pixels of a natural image, each pixel can be predicted by its neighbors, so as to obtain the entire prediction image. Next, from MSB(most significant bit) to LSB(least significant bit), the same number of bits between each pair of original and predicted pixels is identified and stored in a label map. Then, the label map is compressed by adaptive Huffman encoding with diversecodewords for various images. Using an encryption key, the original plaintext image is encrypted with stream cipher, and the compressed label map is embedded into encrypted image. Finally, according to the extracted label map, after using a data-hiding key, multi-bit secret information can be embedded adaptively in each encrypted pixel through multi-MSB substitution.Due to the reversibility of Huffman encoding and decoding, the secret information an be extracted error-free and the original plaintext image can be restored losslessly by MSB prediction. For different keys, image-recovery and data-extraction can be performed separately. Compared with the experimental results of several state-of-the-art methods, the proposed method has better security performance and achieves higher embedding rate. The average embedding rate of the proposed methodoutperforms MPHC method 0.09 bpp, 0.062 bpp and 0.06 bppon three datasets BOSSBase, BOWS-2 and UCID, respectively. In addition, the texture complexity of the original plaintext image has a significant effect on the embedding rate. Generally speaking, smooth imageshave a satisfactory embedding rate, whiletextureimages have a less ideal embedding rate. For both smooth images and texture images, the proposed method achieves higher embedding rate and outperforms the competitors. On the three datasets, the embedding rate of the proposed method is 0.958 bpp, 0.797 bpp, 0.320 bpp higher than MPHC method in the best case, and 0.01bpp, 0.039bpp, 0.061bpp higher than MPHC method in the worst case, respectively. It is shown that the proposed method of adaptive Huffman codewords encoding has better performance than the MPHC method of predefined Huffman codewords encoding.

Key words encrypted domain; reversible data hiding; Huffman encoding; adaptively; separately

## 1 引言

信息隐藏是现代互联网信息社会一项具有十 分重要意义与商业价值的技术. 传统的信息隐藏技 术主要有数字水印和隐写术两个分支,数字水印主 要用于多媒体的版本保护和完整性保护,而隐写术 主要用于通信双方的隐蔽通信,侧重于信息的存在 性和隐蔽性,其对应的攻击技术为隐写分析<sup>[1]</sup>.传 统信息隐藏技术在信息嵌入时或多或少都会对原 始载体造成无法修复的失真,与传统的信息隐藏技 术不同,可逆信息隐藏(reversible data hiding, RDH) 要求在秘密信息被提取后,能无损的恢复原始载体 [2-4]. 由于可逆性的特点,可逆信息隐藏在军事、医 学和法律等特殊多媒体应用领域发挥着重要作 用. 早期的数字图像可逆信息隐藏是通过无损压缩 来实现的<sup>[5-6]</sup>. 一般来说,在给定的嵌入载荷下,一 个好的可逆信息隐藏算法是期望最小化载体图像 因嵌入数据而引起的失真.为了获得更好的率失真 性能,近二十年来研究者们陆续提出了基于差分扩 展<sup>[7-9]</sup>和基于直方图平移<sup>[10-11]</sup>的方法.差分扩展是通 过扩大两个像素点之间的差异来嵌入数据, 而直方

图平移是利用图像直方图的峰值点来嵌入数据.这 些可逆信息隐藏算法都获得了良好的率失真性能, 但只能在图像的明文域实现.

近年来,随着云存储和云计算技术的日益成 熟,人们的数据存储、图像处理等工作已经从原来 的本地 PC(personal computer)转移到云服务器,导 致出现了严重的安全问题,机密性、身份验证和完 整性不断受到威胁.云存储和隐私保护的普及促使 了密文域可逆信息隐藏(reversible data hiding in encrypted images, RDHEI)技术的兴起.为了保护云 存储的数据和用户隐私,人们将数据发送到云服务 器之前对其进行加密,从而催生了密文检索、密文 去重等密文信号处理<sup>[1,12]</sup>技术,而 RDHEI 为这类密 文图像处理提供了另一种途径和可能。

由于之前对隐私保护需求的关注不足,很多 RDHEI的方法还停留在实验室研究层面,但随着人 们对隐私保护需求的日益重视,这些信号处理与隐 私保护的交叉性研究成果很快会从实验室走到实 际应用中. RDHEI 是将秘密信息嵌入到加密图像而 非明文图像<sup>[13-16]</sup>,该技术首先利用图像加密算法对 原始明文图像进行加密,然后将秘密信息嵌入到加 密图像中,且保证嵌入的秘密信息能够正确提取, 并且原始明文图像能够无损恢复.具体涉及到三 方:内容所有者、信息隐藏者和接收者.原始图像 提供者(即内容所有者)在将原始图像发送到云服务 器之前对其进行加密.云服务管理者(即信息隐藏 者)在不知道原始明文图像或加密密钥的情况下将 秘密信息嵌入到加密图像中.对于合法的接收方, 他既可以提取秘密信息,又可以恢复原始的明文图 像.

RDHEI 技术具有图像内容隐私保护和可逆信 息隐藏的双重功能.加密的目的是通过完全或部分 随机化原始图像的内容来保护用户的隐私.加密算 法的广泛应用使得密文域信号处理被推广, 但加密 算法为 RDHEI 技术提供了良好平台的同时也提出 了新的挑战: 密文域信号丧失了明文域的结构冗 余,导致明文域的可逆信息隐藏算法在密文域失 效. 目前已发表的 RDHEI 技术主要分为三类: 1) 加密后腾出空间的 VRAE(vacating room after encryption)方法<sup>[13]、[17]</sup>; 2)加密的同时腾出空间的 VRBE(vacating room by encryption)方法<sup>[18]</sup>; 3)加密 前预留空间的 RRBE (reserving room before encryption)方法<sup>[19-23]</sup>. 由于加密操作破坏了原始明 文图像的空间相关性,因此 VRAE 方法很难获得令 人满意的有效载荷. VRBE 方法是利用一些特殊的 加密方案对原始明文图像进行加密,同时在加密后 的图像中保留了部分空间相关性.由于 VRBE 方法 没有充分利用原始明文图像的空间冗余,因此其有 效载荷也受到限制. 与 VRAE 和 VRBE 方法不同, RRBE 方法充分利用原始明文图像的空间相关性, 在图像加密前预留空间.其优点是提高了密文域可 逆信息隐藏的有效载荷,并且原始明文图像和秘密 信息可实现分离的无损恢复和提取.不足之处是由 于在图像加密前预留秘密信息的嵌入空间,增加了 内容所有者的计算负担,一定程度上降低了用户体 验. 但随着用户端计算能力的大幅度提升, 这个不 足之处的影响也逐步被忽略.

在早期的 RDHEI 方法中,图像恢复和秘密信息的提取是需要同时进行的<sup>[13]</sup>.为了分离图像恢复和秘密信息提取的过程,文献[18]、[19]、[20]、[21]、 [22]、[23]等提出了分离的密文域可逆信息隐藏算法.

文献[19]首次提出使用图像的最高位平面 MSB (most significant bit)替换来嵌入秘密信息,文中提出 了两种方法: CPE-HCRDH (high-capacity reversible

data hiding with correction of prediction errors)方法 和 EPE-HCRDH (high-capacity reversible data hiding with embeddedpredictionerrors) 方法. 在 CPE-HCRDH 方法中,为了避免所有的预测误差, 对原始明文图像进行了轻微的修改.流密码加密 后,通过替换加密图像中的 MSB 平面,有效载荷 能达到1位/像素.在EPE-HCRDH方法中,通过分 析原始明文图像的内容,以8个像素为一块,突出 显示预测误差,建立误差定位二值图,并先将预测 误差位置信息根据误差定位二值图存储到加密图 像中.因此,通过替换加密图像中的大部分 MSB 值,有效载荷能接近1位/像素.由于原始明文图像 的 MSB 预测比 LSB (least significant bit)预测更容 易,且在密文域图像质量恶化不是问题,因此文献 [19]获得了较高的有效载荷.在数据提取阶段,可 以直接从 MSB 平面中提取秘密信息并解密. 在图 像恢复阶段,由于明文图像的空间相关性,可以根 据 MSB 预测来恢复原始图像. 在 CPE-HCRDH 方 法中,原始明文图像由于被修改不能完全恢复,但 图像的重构质量也很高. EPE-HCRDH 方法嵌入了 预测误差位置信息,可以无损地恢复原始明文图 像.

然而在文献[19]中,只使用了一个 MSB 平面来 嵌入秘密信息,所以有效载荷等于或低于 1 位/像 素.基于文献[19],文献[20]提出 TMP (two-MSB prediction)算法,通过两个 MSB 平面(即最高位 MSB 和次高位 MSB)替换来嵌入秘密信息,使得有效载 荷可以超过 1 位/像素.

文献[21]将原始明文图像分成8个位平面,重 新排列位平面中的比特流生成一个可以有效压缩 的比特流,提出 ERLC-BMPR (extended run-length coding and block-based MSB plane rearrangement)算 法.因并不是所有的位平面都可以被有效压缩,所 以该方法只压缩前面连续可压缩的高位位平面.在 ERLC-BMPR 方法中,选择使用行程编码压缩算法 来压缩比特流,在腾出的空间嵌入低位位平面,使 用流密码加密已包含可嵌入空间的图像,最后将加 密的秘密信息通过比特替换嵌入到已腾出空间的 低位位平面中. 当收到已嵌入秘密信息的载密图像 时,接收方可以直接提取加密的秘密信息,并通过 数据隐藏密钥对其进行解密,得到原始秘密信 息. 如果接收方拥有图像的加密密钥,则可以对图 像进行解密,并对压缩的位平面进行解压缩以恢复 原始明文图像.

文献[18]提出了一种 VRBE 可分离的 PBTL (parametric binary tree labeling)算法,利用小图像块 内的局部相关性和参数二叉树标记来嵌入秘密信 息. 然而, 文献[18]使用的图像冗余只局限在小图 像块而非整个原始图像,因此有效载荷也不是很理 想. 基于文献[18]的方法, 文献[22]提出了一种改进 的基于参数二叉树标记的密文域可逆信息隐藏算 法 (improvedparametric binary tree labeling, IPBTL). 该方法利用整个图像的空间冗余,进一步 提高了有效载荷. IPBTL 使用参数二叉树将加密后 的图像像素标记为两个不同的类别,并结合预测误 差对加密后的像素分组为参考像素、特殊像素、可 嵌入像素和不可嵌入像素:最后,在可嵌入像素的 分组中通过比特替换来嵌入秘密信息.在数据提取 阶段, IPBTL 方法检测二叉树的标记信息, 从可嵌 入像素分组中提取信息并解密.在该方法中,图像 的恢复即对参考像素、特殊像素、可嵌入像素和不 可嵌入像素四个分组的恢复.由于参考像素在数据 嵌入过程并未改变,可以直接解密恢复. 根据辅助 信息,恢复不可嵌入像素和特殊像素.按照从左往 右、从上往下的先行后列顺序,参考已恢复的邻居 像素,由中值预测器可获得当前像素的预测值,结 合二叉树标记的预测误差, IPBTL 方法即可恢复当 前可嵌入像素的像素值,从而恢复了整个原始图 像.

文献[23]突破了文献[18]和文献[22]的等长编 码思想,提出利用变长哈夫曼编码实现具有更高有 效载荷的 MPHC (multi-MSB prediction andHuffman coding)算法. 该方法采用预定义的9个哈夫曼码字 {00, 01, 100, 101, 1100, 1101, 1110, 11110, 11111}来编码压缩像素的位图. 将原始像素值和预 测像素值分别转换成8位二进制形式,从最高位有 效位到最低位有效位,逐位比较两个二进制,直到 某对比特值不相同,相同的比特数即为该像素点的 位图标记值.统计整个图像的位图标记值,将较短 的码字分配给较多的标记值,将较长的码字分配给 较少的标记值.最后将预定义的9个码字信息以及 编码生成的位图二进制序列作为辅助信息,并在编 码压缩后得到的冗余空间嵌入秘密信息. 在数据提 取与图像恢复阶段, MPHC 算法首先根据提取的辅 助信息恢复整个图像的位图.按照从左往右、从上 往下的先行后列顺序从载密图像中提取相应比特 位的秘密信息,由数据隐藏密钥解密得到原始的秘 密信息. 原始明文图像的恢复只需要根据预测像素 值和位图即可恢复,其中预测像素值由中值预测器 检测获得.

但文献[23]采用的是预定义的 9 个哈夫曼编码 码字,这对不同的图像来说,并非是最优的变长编 码.本文基于文献[23],提出了一种基于自适应哈 夫曼编码的密文域可逆信息隐藏算法,对不同的图 像采用的是不同的码字,而非统一的预定义码 字.具体来说,该方法首先利用自然图像相邻像素 间的相关性对原始明文图像进行像素值预测,从最 高有效位开始,每对原始像素值和预测像素值的相 同比特位被存储到位图中并进行自适应的哈夫曼 编码标记.然后,利用流密码对原始明文图像进行 加密.最后在腾出的空间中,通过位替换来自适应 的嵌入秘密信息.利用自适应的哈夫曼码字编码可 以更好地压缩位图,同时由于编码和解码的可逆 性,合法接收者可以对原始明文图像和秘密信息实 现分离的无损恢复和提取.

本文基于自适应的哈夫曼编码方案设计了一 种 RRBE 的 RDHEI 算法,主要贡献包括以下 3 个 方面:

1)可以探索更大的数据嵌入空间,从而获得更 高的有效载荷;

2) 根据概率分布分配不同长度的码字,可使平 均码长最短,实现了最优编码的选择;

3) 对不同的图像采用不同的码字,增强了信息 嵌入过程的安全性.

# 2 哈夫曼编码

哈夫曼编码依据出现的概率来构造平均长度 最短的码字,是一种异字头的可变字长编码.它的 基本方法是先扫描信源符号,统计出各符号出现的 概率,按概率的大小分配不同长度的码字,由此构 造一张该信源符号平均长度最短的编码表.若信源 符号有 u<sub>1</sub>, u<sub>2</sub>, u<sub>3</sub> 三种,对应概率分别为 P<sub>1</sub>=0.1, P<sub>2</sub>=0.1, P<sub>3</sub>=0.8.编码时,首先将三种符号按照概率 从小到大排队,从两个最小概率的符号开始,可选 标记其中一个支路为 0,另一个支路为 1. 再将已 编码的两条支路的概率合并,重新排队.重复上述 过程,直至合并概率归一时为止.最后将路线上所 遇到的 0 和 1 逆序排序,就是该符号的哈夫曼码 字.如图 1 所示, u<sub>2</sub> 的哈夫曼码字为'01'.



图1哈夫曼编码原理

哈夫曼编码后记录的是每个符号的码字,而码 字与实际符号的对应关系记录在码表中,图1的码 表如图2所示.

| 信源<br>符号       | 概率<br>分布 | 码字 | 码长 |
|----------------|----------|----|----|
| u <sub>1</sub> | 0.1      | 00 | 2  |
| u <sub>2</sub> | 0.1      | 01 | 2  |
| u <sub>3</sub> | 0.8      | 1  | 1  |

图 2 哈夫曼码表

然而,哈夫曼编码的结果并不是唯一的,其原 因之一是概率统计时,可能出现相等的概率,造成 排队方法不唯一;另一原因是在编码标记过程中, 0和1的分支选择不固定,导致可以出现不同的编 码结果.但出现概率高的字符都被分配较短的码 字,反之出现概率低的则都被分配较长的码字,哈 夫曼编码保证了按概率分布分配码字,可使平均码 长最短,从而达到无损压缩数据的目的.

# 3 本文算法

本文提出的基于自适应哈夫曼编码的密文域 可逆信息隐藏算法的结构如图3所示,包括图像预 测,自适应的哈夫曼编码,图像加密,位图嵌入、 信息嵌入,信息提取和图像恢复7个部分.

原始图像所有者利用自然图像相邻像素间的 相关性对原始明文图像进行像素值预测;从最高有 效位到最低有效位,每对原始像素值和预测像素值 的相同比特位被存储到位图中并进行自适应的哈 夫曼编码标记.利用流密码对原始明文图像进行加 密,将已编码压缩的位图嵌入到加密图像中.

信息隐藏者获得含位图的加密图像后,在腾出 的空间,根据隐藏密钥,通过位替换来自适应的嵌 入秘密信息.



图 3 算法框架示意

ab cx 84中值预测器

如图 4 所示, *c*, *b*, *a* 为 *x* 的左、上和左上三个 相邻像素,由公式(1),则可得 *x* 的预测值 *px*.

$$px = \begin{cases} \max(b,c) &, a \le \min(b,c);\\ \min(b,c) &, a \ge \max(b,c);\\ b+c-a &, otherwise. \end{cases}$$
(1)

## 3.2 自适应的哈夫曼编码

本小节以实例来说明自适应哈夫曼编码的标记 过程.图5为8×8的来自Lena图像中的像素块,代 表原始图像*I*.由3.1节可知,图6为图5的预测像

在信息提取和图像恢复阶段,由于哈夫曼编码和 解码的可逆性,拥有数据隐藏密钥的合法接收者可以 提取加密的秘密信息,并通过密钥对其进行解密,得 到原始秘密信息.拥有图像加密密钥的合法接收者可 以无损的恢复原始明文图像.当同时拥有两把密钥 时,合法接收者既能提取原始秘密信息,也能无损恢 复原始明文图像.

## 3.1 图像预测

在本文的算法中,采用中值预测器 MED(medianedgedetector)<sup>[8]</sup>对原始明文图像进行像素 值预测. 该预测器将图像中的第一行和第一列作为参 考像素,并根据当前像素的左、上和左上相邻像素来 预测当前像素. 素值,其中第一行和第一列为参考像素,在像素值预 测过程中保持不变.

| 162 | 162 | 162 | 161 | 162 | 157 | 163 | 161 |
|-----|-----|-----|-----|-----|-----|-----|-----|
| 162 | 162 | 162 | 161 | 162 | 157 | 163 | 161 |
| 162 | 162 | 162 | 161 | 162 | 157 | 163 | 161 |
| 162 | 162 | 162 | 161 | 162 | 157 | 163 | 161 |
| 162 | 162 | 162 | 161 | 162 | 157 | 163 | 161 |
| 164 | 164 | 158 | 155 | 161 | 159 | 159 | 160 |
| 160 | 160 | 163 | 158 | 160 | 162 | 159 | 156 |
| 159 | 159 | 155 | 157 | 158 | 159 | 156 | 157 |
|     |     |     |     |     |     |     |     |

图5原始图像

|     | 国リが知らる |     |     |     |     |     |     |  |  |  |
|-----|--------|-----|-----|-----|-----|-----|-----|--|--|--|
| 162 | 162    | 162 | 161 | 162 | 157 | 163 | 161 |  |  |  |
| 162 | 162    | 162 | 161 | 162 | 157 | 163 | 161 |  |  |  |
| 162 | 162    | 162 | 161 | 162 | 157 | 163 | 161 |  |  |  |
| 162 | 162    | 162 | 161 | 162 | 157 | 163 | 161 |  |  |  |
| 162 | 162    | 162 | 161 | 162 | 157 | 163 | 161 |  |  |  |
| 164 | 164    | 164 | 158 | 156 | 157 | 163 | 159 |  |  |  |
| 160 | 160    | 158 | 160 | 161 | 159 | 162 | 160 |  |  |  |
| 159 | 159    | 162 | 155 | 159 | 160 | 159 | 156 |  |  |  |

图 6 预测图像

由公式(2)将图5和图6中对应的原始像素值 *x* 和 预测像素值 *px* 分别转换为 8 位二进制形式:

 $x^{k}(i, j) = [x(i, j)/2^{k-1}] \mod 2, k = 1, 2, ..., 8$ , (2) 其中[]为向下取整运算,  $2 \le i \le m$ ,  $2 \le j \le n, m \times n$ 为图像的大小,这里m = 8, n = 8, k为转化后二 进制的 8 个相应比特位, x(i, j)为转化前的整数像素 值,  $x^{k}(i, j)$ 为对应x(i, j)转换后的 8 位二进制.

从最高有效位到最低有效位,逐位比较 x 和 px 转换后的 8 位二进制,直到某对比特位不相同,相同 的比特位数即为该像素点的标记值,如图 7 所示.



图 7 像素标记过程

| I   | -1 | - 1 | - 1 | -1       | -1 | -1 | -1       | -1       |                  |            |        |      |    |
|-----|----|-----|-----|----------|----|----|----------|----------|------------------|------------|--------|------|----|
| ļ   | -1 | -1  | -1  | -1       | -1 | -1 | -1       | -1       | 信酒               | <b>今</b> 新 | 椰素     |      |    |
|     | -1 | 8   | 8   | 8        | 8  | 8  | 8        | 8        | <b>白</b> 你<br>符号 | 一奴         | 分布     | 码字   | 码长 |
|     | -1 | 8   | 8   | 8        | 8  | 8  | 8        | 8        | 10.0             | -7611      | un (   |      |    |
| ł   | •  |     | -   | <u> </u> |    |    | <u> </u> | <u> </u> | 2                | 11         | 0.2245 | 01   | 2  |
| I   | -1 | 8   | 8   | 8        | 8  | 8  | 8        | 8        |                  |            |        |      |    |
| ł   |    |     |     |          |    |    |          |          | 5                | 2          | 0.0408 | 0010 | 4  |
| I   | -1 | 8   | 8   | 8        | 8  | 8  | 8        | 8        | (                | 2          | 0.0400 | 0011 |    |
| I   | -1 |     | 2   | =        | 2  | 6  | - 2      | 2        | 6                | 2          | 0.0408 | 0011 | 4  |
| ļ   | 1  | 0   | 4   | 5        | 4  | 0  | - 2      | - 2      | 7                | 2          | 0.0612 | 000  | 2  |
| I   | -1 | 8   | 2   | 2        | 7  | 2  | 2        | 2        | /                | 3          | 0.0012 | 000  | 3  |
| ł   | -  | -   | -   | -        | -  | -  | -        | -        | 8                | 31         | 0.6327 | 1    | 1  |
| I   | -1 | 8   | 2   | 5        | 7  | 2  | 6        | 7        | 0                | 51         | 0.0327 | 1    | 1  |
| - 1 |    |     |     |          |    |    |          |          |                  |            |        |      |    |

(a) 位图(b) 哈夫曼码表

图 8 位图及对应的哈夫曼码表

将图5与图6中的每对原始像素值和预测像素值的相同比特位逐一标记后,可得位图如图8(a)所示.因参考像素不参与标记,可将其标记值记为-1.统计图8(a)中各标记值的分布概率并进行自适应哈夫曼码字编码,如图8(b)所示.由此可知位图转换成二进制序列长度<sup>[23]</sup>为:

$$Lm = \sum_{t=0}^{8} (g_t \times \lambda_t), \qquad (3)$$

其中  $g_t$  为码表中标记值 t 的个数,  $\lambda_t$  为对应的码 长.则码表中码字  $h_t$  与实际标记值 t 的对应关系、位 图的二进制序列长度 Lm 和位图具体的 Lm 位二进 制序列构成了位图信息,即存储结构构成如下:



图9 位图信息存储结构

其中,  $c_t(t=0,1,...,8)$ 为 $\lambda_t$ 对应的二进制形式, 分别用 4 位可足够存储,由 $c_t(t=0,1,...,n$  $h_t(t=0,1,...,8)$ 可确定码字 $h_t$ 与实际标记值t的对应 关系; f为整数Lm对应的二进制形式,对 $m \times n$ 的 图像用 $\lceil log_2m \rceil + \lceil log_2n \rceil + 2$ 位存储,  $\rceil$ 为向上取整运 算;则 $c_t(t=0,1,...,8)$ ,  $h_t(t=0,1,...,8)$ 和f可视为 附加信息;  $\eta$ 为位图具体的Lm位二进制序列.

## 3.3 图像加密

对原始明文图像进行像素值预测和自适应哈夫 曼编码位图后,采用流密码对原始明文图像I进行加密.利用图像加密密钥 $k_e$ ,生成一个和原始明文图像 同样大小 $m \times n$ 的伪随机矩阵R.根据公式(2)将I和  $R转化为二进制形式 x^k(i, j) 和 r^k(i, j),则:$ 

 $x_{e}^{k}(i, j) = x^{k}(i, j) \oplus r^{k}(i, j), \quad k = 1, 2, ..., 8$ , (4) 其中, ⊕为按位异或操作,  $1 \le i \le m$ ,  $1 \le j \le n$ ,  $x_{e}^{k}(i, j)$ 表示加密后的 8 位二进制.最终,加密图像  $I_{e}$ 的像素  $x_{e}(i, j)$ 为:

$$x_e(i,j) = \sum_{k=1}^{8} x_e^k(i,j) \times 2^{k-1}, \quad k = 1, 2, ..., 8$$
, (5)

## 3.4 位图嵌入

为了腾出嵌入秘密信息的空间,需要在信息隐藏 之前先嵌入位图信息.在加密图像*I*<sub>e</sub>中,为了保证嵌 入后的位图信息能够正确提取,需要先将部分位图信 息存储在第一行和第一列的参考像素中(在一些纹理 粗糙的图像中,为了在后续的操作中能完全提取位图 信息,可以设置多个行和列作为参考像素).然后, 按照从左往右、从上往下的先行后列顺序,将另一部 分位图信息和参考像素嵌入到加密图像*I*<sub>e</sub>中的非参 考像素部分<sup>[23]</sup>:

$$x_{e}^{'}(i,j) = \begin{cases} x_{e}(i,j)mod 2^{7-t} + \sum_{s=0}^{t} (b_{s} \times 2^{7-s}), & 0 \le t \le 6, \\ \sum_{s=1}^{8} (b_{s} \times 2^{8-s}), & 7 \le t \le 8, \end{cases}$$
(6)

其中 $b_s$ 为要嵌入的信息,t为 $I_e$ 中当前像素 $x_e(i, j)$ 的位图标记值.在嵌入位图信息和参考像素后,得到

加密图像I....

## 3.5 信息嵌入

在信息隐藏前,从加密图像 $I_e$ 中提取位图信息.首先,从第一行和第一列中提取部分位图信息,得到码表中码字 $h_t$ 与实际标记值t的对应关系和位图的二进制序列长度Lm及部分位图的具体二进制序列.然后按照从左往右、从上往下的先行后列顺序,根据已有的位图信息得到当前像素的标记值t,继续提取s位的位图信息<sup>[23]</sup>:

$$s = \begin{cases} t+1, & 0 \le t \le 7, \\ t, & t=8, \end{cases}$$
(7)

在获取完整的位图信息后,由码字 $h_i$ 与实际标记值t的对应关系恢复位图.最后,为了进一步提高信息隐藏的安全性,在嵌入秘密信息前使用数据隐藏密钥 $k_d$ 对其进行加密.根据位图和式(6),将加密后的秘密信息嵌入到加密图像 $I_e$ 的预留空间中,生成最终载密图像 $I_{aw}$ .

对于给定的一幅  $m \times n$  的原始图像,由 MED 生成的预测图像是确定的,对原始图像和预测图像的像素逐一标记后可得该图像的位图.当获得图像的位图后,根据标记值 t 及其对应的统计个数  $g_t$ ,就可以计算出该图像的总嵌入容量 N:

$$N = \sum_{t=0}^{6} g_t \times (t+1) + \sum_{t=7}^{8} g_t \times 8, \quad (8)$$

则净嵌入容量 *N<sub>r</sub>* 为公式(9)所示,最终的嵌入率 *r* 由 公式(10)计算:

$$N_{r} = N - (4 \times 9 + \sum_{t=0}^{8} \lambda_{t} + \lceil \log_{2} m \rceil + \lceil \log_{2} n \rceil + 2) - Lm, \quad (9)$$

 $r = \frac{N_r}{m \times n} = \frac{N - (4 \times 9 + \sum_{t=0}^{8} \lambda_t + \lceil \log_2 m \rceil + \lceil \log_2 n \rceil + 2) - Lm}{m \times n}, \quad (10)$ 

可见该类算法的嵌入率上界为:

$$r = \frac{N_r}{m \times n} < \frac{N}{m \times n}, \quad (1\,1)$$

采用更优的自适应哈夫曼码字编码,以获得更短的位图二进制序列长度 *Lm*,进而使得 *N<sub>r</sub>*更加逼近 *N*,可提高嵌入率.

## 3.6 信息提取

合法接收者在提取秘密信息前,先从载密图像  $I_{ew}$ 第一行和第一列中提取部分位图信息.通过这些 位图信息,用 3.5 节同样的方法提取全部位图信息、 参考像素和加密的秘密信息.将提取的参考像素放回 第一行和第一列,得图像 $I_{ew}$ .如果接收者只拥有数 据隐藏密钥 $k_d$ ,则可以通过解密已提取的秘密信息来 获取原始的秘密信息.然而,由于没有图像加密密钥  $k_e$ ,原始明文图像无法重建.

## 3.7 图像恢复

拥有图像加密密钥 $k_e$ 的接收者可以由 $k_e$ 生成伪随机矩阵R,由式(4)对 $I_{ew}$ 进行解密处理,得到解密后的图像 $I_{ew}$ .此时,除参考像素完全恢复外,其他每一个非参考像素的前t位或(t+1)位与原始像素不同.因为这些像素根据位图中相应标记值t嵌入了t位或(t+1)位信息.按照从左往右、从上往下的先行后列顺序,依次恢复 $I_{ew}$ 中的非参考像素.由式(1)计算当前像素 $x_{ew}$ (i,j)的商t位MSB等于对应的px(i,j),而第(t+1)位MSB可以通过对px(i,j)的第(t+1)位MSB可以通过对px(i,j)的第(t+1)位MSB可以通过对px(i,j)的第(t+1)位MSB或反得到.当t = 8时,原始像素x(i,j)与其预测值px(i,j)相同.重构过程如下<sup>[23]</sup>:

 $x(i,j) = \begin{cases} g_1 + g_2 + x_{ew}(i,j) \mod 2^{7-t}, & 0 \le t \le 7, \\ px(i,j), & t = 8, \end{cases}$ (11)

其中  $g_1 = px(i, j)^{tMSB}$  为 px(i, j) 的高 t 位 MSB 值,  $g_2 = (px(i, j)^{t+1} \oplus 1) \times 2^{7-t}$ ,  $px(i, j)^{t+1}$  为 px(i, j)的第(t+1)位 MSB 值,  $\oplus$  为位异或运算. 由此恢复每 一个非参考像素,最后得到无损的原始明文图像 I.

本文算法可以对原始明文图像和秘密信息实现 分离的无损恢复和提取,拥有数据隐藏密钥 $k_a$ 的合法 接收者可以提取原始的秘密信息,拥有图像加密密钥  $k_e$ 的合法接收者能无损的恢复原始明文图像.当同时 拥有数据隐藏密钥 $k_a$ 和图像加密密钥 $k_e$ 时,合法接 收者既能正确地提取原始的秘密信息,也能无损的恢 复原始明文图像.

# 4 实验结果与分析

为了验证本文所提算法的有效性,在仿真实验中 对 5 幅标准的 512×512 灰度图像进行了性能测试, 如图 10 所示. 此外, 还分别测试了 BOSSBase<sup>[24]</sup>、 BOWS-2<sup>[25]</sup>和 UCID<sup>[26]</sup>三个数据集,其中 BOSSBase 数据集和 BOWS-2 数据集各有 10000 张 512×512 的 灰度图像, UCID 数据集有 1388 张灰度图像, 图像大 小有 512 ×384 和 384×512 两种. 密文域可逆信息 隐藏算法的目标是在秘密信息提取的错误比特数、有 效载荷和重构图像质量之间找到最佳的平衡.本文算 法可以对原始明文图像和秘密信息实现分离的无损 恢复和提取,所以本文的目标是追求更高的嵌入 率.为了定量说明算法的性能,使用峰值信噪比 PSNR (peak signal-to-noise ratio)和结构相似度 SSIM (structural similarity)两个指标来评价原始明文图像的 恢复质量,并使用平均每像素所嵌入的比特数(bit per pixel, bpp),即嵌入率作为客观评判有效载荷的关键



(a) Lena(b)Baboon (c)Jetplane(d) Airplane (e) Tiffany

图 10 测试图像

## 4.1 安全性分析

图 11 以 Lena 图像为例,给出了本文算法在不同 阶段所产生的不同图像.图 11(a)为原始图像 I.图 11(b)为利用加密密钥  $k_e$ 得到的加密图像  $I_e$ .嵌入位 图信息后的图像  $I_e$ 如图 11(c)所示.图 11(d)为最终载 密图像  $I_{ew}$ ,嵌入率为 2.617bpp.恢复后的图像如图 11(e)所示,与原始图像图 11(a)间的 PSNR→+∞, SSIM=1,表示与其完全相同.



(a) 原始图像(b)加密图像 (c)含位图的加密图像



(d) 载密图像 (e) 恢复的图像
(嵌入率 *r* =2.617bpp) (PSNR→+∞,SSIM=1)
图 11 本文算法对 Lena 图像的实验结果

本文利用流密码对原始图像进行加密,可以隐藏 图像的特征信息.对于一个 $m \times n$ 的灰度图像,伪随 机矩阵 R 中的二进制序列长度为 $m \times n \times 8$ ,序列中的 每位可能是 0 或 1,即该伪随机序列总共有  $2^{m \times n \times 8}$ 可能.在没有加密密钥 $k_e$ 的情况下,获得一个完全正 确的加密序列概率为 $1/2^{m \times n \times 8}$ ,如此低的概率说明本 文的加密方法在安全性方面得到了保证.同理,为提 高信息隐藏的安全性,本文在嵌入秘密信息前使用数 据隐藏密钥 $k_d$  对其进行流加密,对于长度为num的 秘密信息, $k_d$ 的密钥空间为 $2^{num}$ ,获得一个完全正 确的加密序列概率为 $1/2^{num}$ ,同样能确保秘密信息 的安全.

密文可逆信息隐藏需要保护原始图像内容不被 泄露,图11(b)、(c)和(d)是图11(a)的三个加密版本, 可以看出,从图11(b)、(c)和(d)中很难检测到图11(a) 的内容.其中图11(c)和(d)中因有位图信息的嵌入可 能呈现出一定的特征,但与原始图像内容无关,无法 从图 11 (c)和(d)中得到原始图像内容.为了进一步定 量测试算法的安全性,表 1-3 给出了测试图像的三个 加密版本与对应原始图像间的 PSNR 和 SSIM 值.表 4-5 给出了数据集中三个加密版本图像与对应原始图 像间的平均 PSNR 和 SSIM 值.可以看出每个 PSNR 值都非常低,SSIM 值几乎为 0,这意味着本文算法 具有较高的安全级别,可以有效地保护原始图像内容 所有者的隐私.

表1 加密图像与对应原始图像的 PSNR 和 SSIM 值

| W I //H                            |        |        |          |          |         |  |  |  |  |
|------------------------------------|--------|--------|----------|----------|---------|--|--|--|--|
| 加密图像 $I_e$                         | Lena   | Baboon | Jetplane | Airplane | Tiffany |  |  |  |  |
| PSNR(dB)                           | 9.2255 | 9.5108 | 8.0077   | 8.9521   | 6.8839  |  |  |  |  |
| SSIM                               | 0.0341 | 0.0299 | 0.0346   | 0.0403   | 0.0389  |  |  |  |  |
| 表 2 含位图的加密图像与对应原始图像的 PSNR 和 SSIM 值 |        |        |          |          |         |  |  |  |  |
| 含位图的                               |        |        |          |          |         |  |  |  |  |
| 加密图像                               | Lena   | Baboon | Jetplane | Airplane | Tiffany |  |  |  |  |
| $I_{e}$                            |        |        |          |          |         |  |  |  |  |
| PSNR(dB)                           | 9.1754 | 9.4678 | 8.3378   | 9.2331   | 7.2487  |  |  |  |  |
| SSIM                               | 0.0351 | 0.0361 | 0.0361   | 0.0407   | 0.0389  |  |  |  |  |
|                                    |        |        |          |          |         |  |  |  |  |

#### 表3载密图像与对应原始图像的 PSNR 和 SSIM 值

| 载密图像     | Lena   | Baboon | Jetplane | Airplane | Tiffany |
|----------|--------|--------|----------|----------|---------|
| $I_{ew}$ |        |        |          |          |         |
| PSNR(dB) | 9.1676 | 9.4689 | 8.3506   | 9.2403   | 7.2520  |
| SSIM     | 0.0331 | 0.0382 | 0.0374   | 0.0403   | 0.0371  |

#### 表4数据集中三个加密版本图像与对应原始图像的平均 PSNR

|          |            | 1且             |               |
|----------|------------|----------------|---------------|
| 数据集      | 加密图像 $I_e$ | 含位图的加密图像 $I_e$ | 载密图像 $I_{ew}$ |
| BOSSbase | 7.7203     | 7.5032         | 7.5053        |
| BOWS-2   | 8.2902     | 8.3092         | 8.3140        |
| UCID     | 7.8876     | 7.8299         | 7.8361        |

#### 表 5 数据集中三个加密版本图像与对应原始图像的平均 SSIM

|          |            | 值              |               |
|----------|------------|----------------|---------------|
| 数据集      | 加密图像 $I_e$ | 含位图的加密图像 $I_e$ | 载密图像 $I_{ew}$ |
| BOSSbase | 0.0273     | 0.0266         | 0.0269        |

指标.

| BOWS-2 | 0.0327 | 0.0327 | 0.0331 |
|--------|--------|--------|--------|
| UCID   | 0.0279 | 0.0275 | 0.0277 |

## 4.2 性能分析

在本文和文献[23]的 MPHC 算法中, 当获得图像 的位图后, 就可以计算出该图像的总嵌入容量 N.哈 夫曼编码压缩位图后由码表映射关系可以计算出位 图信息长度, 从而得到净嵌入容量 N, 和嵌入率r.表 6 还是以 Lena 图像为例, 给出了本文和 MPHC 算法 的具体编码压缩过程.表 6 中第一行的-1 代表参考像 素的标记值, 不参与编码; 第二行和第三行是相应标 记值 t 的个数统计  $g_t$ 与概率分布; 第四行显示了各标 记值能嵌入的比特数(bits); 第五行计算了 Lena 图像 的总嵌入容量 N, 即 1470568 bits; MPHC 算法对位 图编码的码字  $h_t$ 和码长  $\lambda_t$ 如表中第六、七行所示; 第八行计算出了 MPHC 算法中位图编码后的二进制 序列长度 Lm为 793304 bits; 本文对位图编码的码字  $h_t$ 和码长  $\lambda_t$ 如表中第九、十行所示; 第十一行由公

式(3)计算出了本文算法对位图编码后的二进制序列 长度 Lm 为 784371 bits,比 MPHC 算法多压缩了 8933 bits. 表7给出了5幅测试图像的哈夫曼编码码字. 由 表7可知, MPHC 算法对任意图像统一采用预定义的 9个哈夫曼码字,该方法根据位图中标记值的个数统 计来分配9个码字,将较短的码字分配给较多的标记 值,将较长的码字分配给较少的标记值;而本文考虑 到标记值统计的概率分布,根据概率分布采用自适应 的哈夫曼码字,可使平均码长最短,实现了最优编码 的选择,能更充分的压缩位图,从而可提高净嵌入容 量 $N_r$ 和嵌入率r.此外,由于 MPHC 算法统一采用 预定义的9个哈夫曼码字,对某一幅图像的合法接收 者在解密该幅图像而获取了该幅图像编码码字的同 时,也相当于获取了其他图像的编码码字,导致其他 图像被非法获取解密的可能性增加.而本文方法对不 同的图像采用不同的码字,这样无法从已解密的图像 中来获取其他图像的编码码字,相对 MPHC 算法提 高了编码安全性,即增强了信息嵌入过程的安全性.

|            |                |          | 表 6 Ler   | na 图像的   | 哈夫曼编     | 码压缩过     | 程        |          |          |          |         |
|------------|----------------|----------|-----------|----------|----------|----------|----------|----------|----------|----------|---------|
| 位          | 图中的标记值 t       | -1       | 0         | 1        | 2        | 3        | 4        | 5        | 6        | 7        | 8       |
|            | 个数统计 g,        | 1023     | 9818      | 9742     | 15247    | 33246    | 44509    | 53359    | 41758    | 24353    | 29089   |
|            | 概率分布           | /        | 0.0376    | 0.0373   | 0.0584   | 0.1273   | 0.1705   | 0.2043   | 0.1599   | 0.0933   | 0.1114  |
|            | 容量(bits)       | /        | 1         | 2        | 3        | 4        | 5        | 6        | 7        | 8        | 8       |
| 总ŧ         | 嵌入容量 N (bits)  | 9818×1+9 | 742×2+152 | 247×3+33 | 246×4+44 | 509×5+5  | 3359×6+4 | 1758×7+2 | 4353×8+2 | 29089×8= | 1470568 |
| MDUG       | 码字 $h_i$       | /        | 11110     | 11111    | 1110     | 101      | 01       | 00       | 100      | 1101     | 1100    |
| MPHC       | 码长 λ,          | /        | 5         | 5        | 4        | 3        | 2        | 2        | 3        | 4        | 4       |
| 昇法         | 位图长度 Lm (bits) | 9818×5+9 | 0742×5+15 | 247×4+33 | 3246×3+4 | 4509×2+5 | 3359×2+4 | 1758×3+  | 24353×4+ | 29089×4= | 793304  |
| - <b>1</b> | 码字 $h_i$       | /        | 10111     | 10110    | 1010     | 100      | 111      | 00       | 110      | 010      | 011     |
| 本义<br>算法   | 码长 λ,          | /        | 5         | 5        | 4        | 3        | 3        | 2        | 3        | 3        | 3       |
|            | 位图长度 Lm (bits) | 9818×5+9 | 0742×5+15 | 247×4+33 | 3246×3+4 | 4509×3+5 | 3359×2+4 | 1758×3+  | 24353×3+ | 29089×3= | 784371  |

#### 表 75 幅标准测试图像的哈夫曼编码码字

| 测试因度     | 码字   |   |  |  |  |  |  |
|----------|--|---|--|--|--|--|--|
| 侧山凹脉     | MPHC 算法  | 本文算法  |  |  |  |  |  |
| Lena     | 00, 01, 100, 101, 1100, 1101, 1110, 11110, 11111 | 00, 111, 110, 100, 011, 010, 1010, 10110, 10111         |  |  |  |  |  |
| Baboon   | 00, 01, 100, 101, 1100, 1101, 1110, 11110, 11111 | 00, 111, 110, 101, 011, 010, 1000, 10011, 10010         |  |  |  |  |  |
| Jetplane | 00, 01, 100, 101, 1100, 1101, 1110, 11110, 11111 | 00, 111, 110, 101, 100, 010, 0110, 01111, 01110         |  |  |  |  |  |
| Airplane | 00, 01, 100, 101, 1100, 1101, 1110, 11110, 11111 | 0, 111, 101, 100, 1101, 11001, 110001, 1100001, 1100000 |  |  |  |  |  |
| Tiffany  | 00, 01, 100, 101, 1100, 1101, 1110, 11110, 11111 | 00, 111, 110, 101, 100, 010, 0111, 01101, 01100         |  |  |  |  |  |

| 表 85 幅标准测试图像的忌歌入容量、位图信息和有效载荷 |          |        |                  |                    |    |                    |        |             |       |
|------------------------------|----------|--------|------------------|--------------------|----|--------------------|--------|-------------|-------|
| 测试图像                         | 总嵌入容量    | 位图长度   | <i>Lm</i> (bits) | m (bits) 附加信息(bits |    | 净嵌入容量 $N_r$ (bits) |        | 嵌入率 r (bpp) |       |
|                              | N (bits) | MPHC   | 本文               | MPHC               | 本文 | MPHC               | 本文     | MPHC        | 本文    |
| Lena                         | 1470568  | 793304 | 784371           | 52                 | 87 | 677212             | 686110 | 2.583       | 2.617 |
| Baboon                       | 1074384  | 794941 | 786599           | 52                 | 87 | 279391             | 287698 | 1.066       | 1.098 |
| Jetplane                     | 1587880  | 793441 | 778244           | 52                 | 87 | 794387             | 809549 | 3.030       | 3.088 |

| 大及旧号; 坐了日坦四阳八叉珊門时面入り乞口心陀殿并( | 吴友情等: | 基于自适应哈夫曼编码的密文可逆信息隐藏算法 |
|-----------------------------|-------|-----------------------|
|-----------------------------|-------|-----------------------|

| Aimlana | 1     | 650202      | 602002     | 65712             | 6     | 52 (         | 05 0       | 76219 | 100107            | ר ב ר      | 24    | 2 011         |
|---------|-------|-------------|------------|-------------------|-------|--------------|------------|-------|-------------------|------------|-------|---------------|
| Anpiane | 1     | 53/03/      | 062603     | 05/15             | 0.    | 52 :<br>52 : |            | 10346 | 1001972           | 2 3.7      | 24    | <b>3.0</b> 22 |
| Tiffany | I     | 526934      | /86527     | 76986             | 2 :   | 52 8         | 57 7       | 40355 | 756985            | 2.8        | 24    | 2.888         |
|         |       |             |            | 表9三               | 个数据   | 集的测试         | 结果         |       |                   |            |       |               |
|         |       |             |            | 最佳                |       |              | 最差         |       |                   | 平均         |       |               |
| 数       | 据集    | 评价指标        | MPHC       | 本文                | 载荷    | MPHC         | 本文         | 载荷    | MPHC              | 本文         | 载荷    | —             |
|         |       |             | 算法         | 算法                | 增量    | 算法           | 算法         | 增量    | 算法                | 算法         | 增量    |               |
|         |       | 嵌入率 r (bpp) | ) 5.898    | 6.856             | 0.958 | 0.664        | 0.674      | 0.01  | 3.361             | 3.451      | 0.09  | _             |
| BOS     | Sbase | PSNR(dB)    | $\infty +$ | $\infty +$        | /     | $\infty +$   | $\infty +$ | /     | $\infty +$        | $\infty +$ | /     |               |
|         |       | SSIM        | 1          | 1                 | /     | 1            | 1          | /     | 1                 | 1          | /     |               |
|         |       | 嵌入率 r (bpp) | ) 5.622    | 6.419             | 0.797 | 0.628        | 0.667      | 0.039 | 3.246             | 3.308      | 0.062 | _             |
| BO      | WS-2  | PSNR(dB)    | $\infty +$ | $\infty +$        | /     | $\infty +$   | $\infty +$ | /     | $\infty +$        | $\infty +$ | /     |               |
|         |       | SSIM        | 1          | 1                 | /     | 1            | 1          | /     | 1                 | 1          | /     |               |
|         |       | 嵌入率 r (bpp) | ) 5.010    | 5.330             | 0.320 | 0.397        | 0.458      | 0.061 | 2.688             | 2.748      | 0.06  |               |
| U       | CID   | PSNR(dB)    | $\infty +$ | $\infty + \infty$ | /     | $\infty +$   | $\infty +$ | /     | $\infty + \infty$ | $+\infty$  | /     |               |
|         |       | SSIM        | 1          | 1                 | /     | 1            | 1          | /     | 1                 | 1          | /     |               |

位图信息除了编码后的 Lm 位二进制序列,还 包括用于存储哈夫曼码表中码字h,与实际标记值t 的对应关系和整数 Lm 对应二进制形式的附加信 息. 表8给出了5幅测试图像的总嵌入容量、位图 信息和有效载荷. 仍以 Lena 图像为例, MPHC 算 法位图信息中的附加信息为 52 bits,而本文自适应 于图像内容编码,要用更多的位来存储哈夫曼码表 中码字h,与实际标记值t的对应关系,共有 87 bits 附加信息,其中 36 bits (4×9=36,每个码字长度用 4 bits 存储)用于存储 9 个码字的长度, 31 bits 用于 存储自适应的 9 个码字信息, 另 20 bits 用于存储整 数Lm对应的二进制形式.由表8可知,在MPHC 算法中, Lena 图像最后的净嵌入容量为 677212 bits,即嵌入率为 2.583bpp,而本文算法的净嵌入 容量为 686110 bits, 即嵌入率为 2.617bpp. 其他几 幅标准测试图像的结果,如表8所示,本文算法的 有效载荷比 MPHC 算法均有提高.

为了不受选取测试图像随机性的影响,表9给 出了三个数据集的测试结果.对于纹理平滑的图像 来说,位图中的标记值大概率分布在偏大的6,7 和8值上,有效载荷较大.相反,对于纹理粗糙的 图像,位图中的标记值大概率分布在偏小的0,1, 2值上,有效载荷较小.如在数据集 BOSSBase中, 嵌入率在最佳情况下为6.856 bpp,而在最差情况下 仅有0.674bpp.同样,数据集 BOWS-2中嵌入率在 最佳情况下为6.419 bpp,最差情况下为0.667bpp; 数据集 UCID 中嵌入率在最佳情况下为5.330 bpp, 最差情况下为0.458 bpp.三个数据集的平均嵌入率 分别为 3.451bpp, 3.308 bpp 和 2.748 bpp. 相对 MPHC 算法,三个数据集的最高嵌入率、最低嵌入 率和平均嵌入率均有所提高,尤其是对纹理平滑的 图像,在最佳情况下,本文算法的嵌入率比 MPHC 算法分别高出 0.958bpp, 0.797bpp 和 0.320bpp. 在 最差情况下,本文算法的嵌入率比 MPHC 算法也分 别高出 0.01bpp, 0.039bpp 和 0.061 bpp. 平均嵌入 率比 MPHC 算法分别提高了 0.09 bpp,0.062 bpp 和 0.06 bpp. 另表 9 中的 PSNR→+∞和 SSIM=1,说明 只要拥有图像加密密钥,本文和 MPHC 算法都可以 实现对原始明文图像的无损恢复.

本文采用自适应的哈夫曼码字编码,根据位图 中标记值的概率分布对不同的图像采用不同的编 码码字,相对采用预定义码字编码的 MPHC 算法, 提高了编码安全性,同时也提高了嵌入率.

#### 4.3 与其他同类算法的对比

图 12 和图 13 给出了本文和其他 5 种同类算法 的对比结果.为了客观公平比较,设置最佳参数以 使得对比算法能获得更好的性能,仿真实验中将 PBTL 算法的参数  $\alpha$  和  $\beta$  分别设置为 5 和 2,块大 小设置为 3×3; IPBTL 算法中的  $\alpha$  和  $\beta$  同样设置 为 5 和 2; ERLC-BMPR 算法中块的大小设置为 4×4,并且固定码字长度设置为 3.





图 12 对 5 幅标准测试图像的嵌入率进行比较, 在 EPE-HCRDH 方法中,嵌入率小于 1 bpp,这是 因为 EPE-HCRDH 算法只替换了一位 MSB 来嵌入 秘密信息. TMP 算法通过替换 2 位 MSB,使得嵌 入率可高于 1 bpp. PBTL 算法、ERLC-BMPR 算法 和 IPBTL 算法在 5 幅标准测试图像上都获得了较高 的嵌入率.而本文采用自适应的哈夫曼码字编码来 压缩位图,只有 Lena 图像的嵌入率略逊于 IPBTL 算法,其他测试图像,包括纹理粗糙的 Baboon 图 像,相对同类算法,本文算法均获得了最高嵌入 率.图 13 比较了本文和该 5 类算法在三个数据集 上的平均嵌入率.如图 13 所示,本文算法均取得 了最高嵌入率,进一步说明了本文算法具有更好的 性能.

## 4.4 运行时间分析

密文域可逆信息隐藏涉及到内容所有者、信息 隐藏者和接收者三方.其中内容所有者的运行时间 将直接影响用户体验.本文算法主要包括图像预 测,自适应的哈夫曼编码,图像加密,位图嵌入、 信息嵌入,信息提取和图像恢复7个部分,其中前 4个部分由内容所有者完成.为了测试本文和相关 算法内容所有者的运行时间,在 CPU 为 Intel(R) Core(TM) i5-6200U,主频为 2.30GHz,内存为 4.00GB(3.89GB可用)的硬件配置环境,在Windows 10操作系统和 Matlab R2016a 实验平台,对数据集 中不同大小的图像取 10 次运行的平均时间,结果 如表 10 所示.

| 表 10 内谷所有者的运行时间对比 | (s | ) |
|-------------------|----|---|
|-------------------|----|---|

| 夜10门谷川有有的运门时间对比(5) |            |           |           |            |           |           |      |
|--------------------|------------|-----------|-----------|------------|-----------|-----------|------|
| 图像                 | EPE-HCRDH, | TMP,      | PBTL,     | ERLC-BMPR, | IPBTL,    | MPHC,     | 本文   |
| 大小                 | 2018 [19]  | 2018 [20] | 2019 [18] | 2019 [21]  | 2020 [22] | 2020 [23] | 算法   |
| 512×384            | 0.29       | 0.39      | 0.06      | 26.94      | 0.20      | 1.80      | 1.52 |
| 384×512            | 0.24       | 0.43      | 0.06      | 22.25      | 0.19      | 1.82      | 1.39 |
| 512×512            | 0.37       | 0.49      | 0.13      | 33.07      | 0.30      | 2.30      | 2.18 |

可以看出, 文献[18]的 PBTL 算法为 VRBE 方 法,内容所有者只需执行图像加密操作,所需时间 最短. 在剩下均为 RRBE 的方法中, 文献[19]的 EPE-HCRDH 算法和文献[20]的 TMP 算法, 内容所 有者在执行图像加密前需分别预测 1 位 MSB 和 2 位 MSB 并将预测误差位置信息存储到加密图像中, 也有较高的运行效率;而文献[21]的 ERLC-BMPR 算法需要内容所有者对高位位平面的比特流进行 重排和压缩,所需时间较长; 文献[22]的 IPBTL 算 法需由内容所有者根据预测误差进行二叉树标记, 总体运行时间较短;而本文和文献[23]的 MPHC 算 法在图像加密前对多位 MSB 进行位图标记,二者 的主要区别在于位图压缩的编码方式,本文考虑位 图标记值的概率分布,采用自适应码字的哈夫曼编 码方式, 而 MPHC 算法采用预定义码字的哈夫曼编 码方式,其需要用一定的时间来确定预定义码字与 实际标记值的对应关系,由表 10 可知,本文算法 在运行时间上优于预定义码字的 MPHC 算法. 在图 像大小为 512×512 时,本文算法的内容所有者运 行时间为 2.18s, 在用户可接受的范围, 可用于现实 的应用场景.

## 5 总结

当前制约密文域可逆信息隐藏发展的瓶颈之 一是有效载荷低,而本文基于文献[23]提出了一种 基于自适应哈夫曼编码的密文域可逆信息隐藏算 法,可以探索更大的数据嵌入空间.与现有的几种 方法相比,本文利用位图中标记值的概率分布分配 不同长度的码字,采用自适应的哈夫曼码字编码, 能更充分的压缩位图,增强了信息嵌入过程的安全 性,也达到了更高的嵌入率.此外,由于哈夫曼编 码和解码的可逆性,合法接收者可以对原始明文图 像和秘密信息实现分离的无损恢复和提取.未来的 工作可从引入预测性能更优越的预测器和更适合 位图压缩的编码方式两个方向来进一步提高有效 载荷.

## 参考文献

- Zhang Xin-Peng, Yin Zhao-Xia. Data hiding in multimedia. Chinese Journal of Nature, 2017, 39(2): 87-95(in Chinese) (张新鹏, 殷赵霞. 多媒体信息隐藏技术. 自然杂志, 2017, 39(2): 87-95)
- [2] Chen X, Sun X, Sun H, et al. Reversible watermarking method based on asymmetric-histogram shifting of prediction errors. Journal of Systems and Software, 2013, 86(10): 2620-2626.
- [3] Zhang X. Reversible data hiding with optimal value transfer. IEEE Transactions on Multimedia, 2012, 15(2):316–325.
- [4] Li X, Zhang W, Gui X, et al. Efficient reversible data hiding based on multiple histograms modification. IEEE Transactions on Information Forensics and Security, 2015, 10(9): 2016-2027.
- [5] Fridrich J, Goljan M, Du R. Lossless data embedding—new paradigm in digital watermarking. EURASIP Journal on Advances in Signal Processing, 2002, 2002(2): 986842.
- [6] Celik M U, Sharma G, Tekalp A M, et al. Lossless generalized-LSB data embedding. IEEE transactions on image processing, 2005, 14(2): 253-266.
- [7] Alattar A M. Reversible watermark using the difference expansion of a generalized integer transform. IEEE transactions on image processing, 2004, 13(8): 1147-1156.
- [8] Thodi D M, Rodr guez J J. Expansion embedding techniques for reversible watermarking. IEEE transactions on image processing, 2007, 16(3): 721-730.
- [9] Sachnev V, Kim H J, Nam J, et al. Reversible watermarking algorithm using sorting and prediction. IEEE Transactions on Circuits and Systems for Video Technology, 2009, 19(7): 989-999.
- [10] Luo L, Chen Z, Chen M, et al. Reversible image watermarking using interpolation technique. IEEE Transactions on Information Forensics and Security, 2009, 5(1): 187-193.
- [11] Li X, Zhang W, Gui X, et al. A novel reversible data hiding scheme based on two-dimensional difference-histogram modification. IEEE Transactions on Information Forensics and Security, 2013, 8(7): 1091-1100.
- [12] Puech W, Chaumont M, Strauss O. A reversible data hiding method for

encrypted images//Proceedings of the2008 Security, Forensics, Steganography, and Watermarking of Multimedia Contents X. Bellingham, USA, 2008, 6819: 68191E.

- [13] Zhou J, Sun W, Dong L, et al. Secure reversible image data hiding over encrypted domain via key modulation. IEEE Transactions on Circuits and Systems for Video Technology, 2015, 26(3): 441-452.
- [14] Wang Ji-Jun, Li Guo-Xiang, XiaGuo-En, SunZe-Rui. A separable and reversible data hiding algorithm in encrypted domain based on image interpolation space. Acta Electronica Sinica, 2020, 48(1): 92-100 (in Chinese)

(王继军,李国祥,夏国恩,孙泽锐.图像插值空间完全可逆可分离密 文域信息隐藏算法.电子学报,2020,48(1):92-100)

- [15] Xiang Shi-Jun, Luo Xin-Rong, Shi Shu-Xie. A Novel Reversible Image Watermarking Algorithm in Homomorphic Encrypted Domain. Chinese Journal of Computers, 2016, 39(3):571-581(in Chinese)
  (项世军,罗欣荣,石书协.一种同态加密域图像可逆水印算法.计 算机学报, 2016, 39(3):571-581)
- [16] Liao X, Li K, Yin J. Separable data hiding in encrypted image based on compressive sensing and discrete fourier transform. Multimedia Tools and Applications, 2017, 76(20): 20739-20753.
- [17] Zhang X. Separable reversible data hiding in encrypted image. IEEE Transactions on Information Forensics and Security, 2012, 7(2): 826-832.
- [18] Yi S, Zhou Y. Separable and reversible data hiding in encrypted images using parametric binary tree labeling. IEEE Transactions on Multimedia, 2019, 21(1): 51-64.
- [19] Puteaux P, Puech W. An efficient MSB prediction-based method for high-capacity reversible data hiding in encrypted images. IEEE Transactions on Information Forensics and Security, 2018, 13(7): 1670-1681.
- [20] Puyang Y, Yin Z, Qian Z. Reversible data hiding in encrypted images with two-MSB prediction//Proceedings of the2018 IEEE International Workshop on Information Forensics and Security (WIFS). Hong Kong, China, 2018: 1-7.
- [21] Chen K, Chang C C. High-capacity reversible data hiding in encrypted images based on extended run-length coding and block-based MSB

plane rearrangement. Journal of Visual Communication and Image Representation, 2019, 58: 334-344.

- [22] Wu Y, Xiang Y, Guo Y, et al. An improved reversible data hiding in encrypted images using parametric binary tree labeling. IEEE Transactions on Multimedia, 2020,22(8):1929-1938.
- [23] Yin Z, Xiang Y, Zhang X. Reversible data hiding in encrypted images based on multi-MSB prediction and huffmancoding. IEEE Transactions on Multimedia, 2020, 22(4): 874-884.
- [24] Bas P, Filler T, Pevný T. "Break our steganographic system": the ins and outs of organizing BOSS//Proceedings of the13th International workshop on information hiding. Prague, Czech Republic, 2011: 59-70.
- [25] BasP,Furon T. Image database of bows-2. http://bows2.ec-lille.fr/, 2017.
- [26] Schaefer G, Stich M. Ucid: An uncompressed color image database//Proceedings of the 2003 Storage and Retrieval Methods and Applications for Multimedia, Bellingham, USA, 2003: 472–481.



**WuYou-Qing**,M.E., lecturer.Her main research interests include information hiding and multimedia security.

Guo Yu-Tang,Ph.D., professor. His mainresearchinterestsincludepattern recognition andimageprocessing.

Tang Jin, Ph.D., professor. His main research interests include image processing, pattern recognition, machine learning and computer vision

| LuoBin,Ph.D.,            | professor.  | His |
|--------------------------|-------------|-----|
| mainresearchinterestsinc | recognition |     |
| andimageprocessing.      |             |     |

**Yin Zhao-Xia**, Ph.D., Associate professor. Her main research interests include information hiding and multimedia security.

#### Background

Reversible data hiding (RDH) in the plaintext image is a technique for hiding secret information by modifying the original cover image. After extracting the secret information, the original cover imagecan be completely restored. In the last decade, with the growing demand of cloud storagefor user privacy protection, reversible data hiding in encrypted images (RDHEI) has aroused extensive research interest from the information hiding community, due to its potential applications when images are not allowed to be disturbed.

The RDHEI technology embeds secret information into

encrypted images rather than plaintext images. In general, the reported RDHEI techniques can be classified into three categories, namely vacating room after encryption (VRAE), vacating room by encryption (VRBE) and reserving room before encryption (RRBE). In the previous RDHEI methods, data-extraction and image-recovery should be processed jointly. To separate the process of data-extraction andimage-recovery, separable RDHEI methods have been studied.

In this paper, the authors provide anRRBE separable RDHEI method thatfollows Puteaux et al.'s workis an improved method based onYin et al.'s work. As with these methods,our proposed method allows perfect reversibility and error-free data-extraction. We aim to obtain the largest embedding rate. The experimental results show that the average embedding rate of the proposed methodout performs Yin et al.'s work 0.09 bpp, 0.062 bpp and 0.06 bppon three datasets BOSSBase, BOWS-2 and UCID, respectively.

The research work in this paperis supported by the Major Project for New Generation of AI under Grant No. 2018AAA0100400,and bythe National Natural Science Foundation of China (61872003, 61860206004). Under these supports, we are interested in finding the best balance between the number of erroneous extracted bits of the secret information, the embedding rate and the quality of the reconstructed image after data-extraction. In this area, we have published many papers in the top journals and conferences, such as refs. 20, 22 and 23.