

**EN DÜŞÜK BOZULMAYA SAHİP
YENİ BİR LSB VERİ GİZLEME
ŞEMASI**

Teknolojinin hızla gelişmesiyle, artan ihtiyaçlar, internetin erişilebilirliğinin kolaylığı, verilerin dijitalleştirilmesine ve internet üzerinden iletişimi normal hale getirmiştir. Bu sebeple bilgilerin güvenliği de önem kazanmıştır.

Veri gizleme / steganografi yöntemi, bahsettiğimiz düz metinlerin şifreleneceği, bir koruma tekniği kullanılır. Bu yöntemle bir görüntü kullanılarak, gizli bir mesajı gizleme durumu söz konusudur. İletişim bu şekilde yürütülür ve tamamen tespit edilmesi çok mümkün değildir.

En eski endişe mahkum Alice ve Bob arasında, gardiyan Wendy'e yakalanmadan kaçış planı yapabilmeleri için, aralarındaki şifreli mesaj ile başlamıştır.

Günümüze kadar, gizli mesajları iletebilmek için, resim, video, ses gibi örüntü nesneler kullanılmıştır.

Veri gizleme için birçok yöntem ve algoritma bulunmaktadır. Temelde bir veri gizleme şeması iki performans tekniği ile değerlendirilir. Birincisi gizleme esnasında oluşan algısal bozulma, diğeri ise gömülebilir kapasitedir.

PSNR, yani *tepe/sinyal/gürültü oranı* işlenmiş olan görüntü ve videoların, görsel bozulmasını değerlendirmek için kullanılmaktadır.

Gömülebilir kapasite işlenirken ise, herhangi bir gözle görülebilir bozulma olmadan, kapak görüntüsüne maksimum sığacak gizli mesaj miktarını gösterir.

En eski ve en ünlü veri gizleme tekniği **LSB** (*Least Signification Bit*)'ler yöntemidir. Yani en az anlamlı, en az öneme sahip bit tekniği olarak geçmektedir.

Uygulaması çok basit bir yöntemdir. Mesaj gizlenirken, insan duyarlılığına duyarlı olmayan bir piksel için, en önemsiz bitler varyasyonu kullanılır. Teknik, diğer multimedya nesneleri içinde rahatlıkla kullanılmaktadır.

Bu algoritma ile ilgili ilk çalışmaları Wang ve arkadaşları, karşıt bir görüş olarak değil de, geliştirmeye yönelik çalışmaları da Chang ve diğerleri yapmıştır. LSB yöntemi için, optimal düzeyde maliyet hesaplamaları ve görsel kalite çalışmaları için, iyileştirmelerde bulunmuşlardır.

Yapılan çalışmalar tam olarak, beklentiyi sağlamadığı için, Mielikainen yeni bir yöntem ortaya atmıştır. Bir iki fonksiyona dayalı gizli verinin iki bitini gizlemek için, bir piksel çifti kullanılır. Böylece, az önce bahsettiğimiz kişilerde yaşanabilecek görsel bozulma, daha aza indirilmiş olur.

Least significant bit

10111001

ComputerHope.com

İnceleyeceğimiz bu makalede, basit düzeydeki bir LSB yöntemi, optimal düzeyde LSB yöntemi, eşleştirme yeniden ziyaret yöntemi, matematiksel alanda teorik analizler, bazı deneysel sonuçlar ve LSB yerleştirme şemalarına yer verilecektir :

Basit LSB Yöntemi

Bu şemanın ilk uygulamaları, gri tonlamalı örüntüler içindir. Daha kolay ve erişilebilir olduğu için, basit bir gömme sürecinden geçmektedir. İsminin bu şekilde anılma sebebi de bu olabilir.

Gri seviyeli piksel değeri, LSB düzlemini doğrudan değiştirme yoluyla etkiler, mesajlar da bu şekilde kolaylıkla taşınabilir. İnsan görsel duyarlılığı açısından görünmez olduğu için, verinin taşınmasını mümkün kılar.

Gri tonlamalı bir pikselin ondalık değerinin $G(10)$, sekiz bitlik ikili dosyaya dönüştürülmesi:

$G(10) = d8d7 - d6d5d4d3d2d1$ ile yazılabilir.

Bir örnek ile gösterecek olursak, $G(10) = 28(10)$ ikili değeri 00011100'dır. 0010 gibi dörtlük bir mesajı gömmek istiyorsak, en doğru ve en az anlamlı 1100 bitlerini doğrudan değiştirerek, pikselin orijinal ikili gösterimini 00010010 haline getiririz. Bu haldeyken ondalık değer **$18(10)$** olur.

Örneğe benzer şekilde, n bit gizli mesaj gizleme durumunda, bir gizli mesajında n bitini kaplayabilmek için, her pikselin en az anlamlı n bitini kullanmak durumunda kalırız.

Ayrıca, bir pikselin LSB düzlemine kaç bit gizli mesaj gömülü olduğu bilgisine sahipsek, bir pikselin en az önemli bilgilerini okuyarak, gömülü gizli mesajı da çözümleyebiliriz.

Optimal LSB Yöntemi

Basit LSB şemalarındaki bozulma miktarını azaltabilmek için öne sürülen çalışmalardan bir tanesidir. Gizli mesajları bir görüntünün bir pikseline gömdüğümüz durumlarda, basit LSB şeması yalnızca bir stego piksel değeri üretmektedir. Optimal LSB şeması ise, biri en az bozulmaya sahip olan 3 adet stego piksel değeri üretir.

Doğal olarak gizli mesajlar taşınırken, bu yol tercih edilir. Çünkü bir stego görüntüsünün kalitesi önemli ölçüde etkilemektedir.

Orijinal piksel değeri **$G(10) = 28(10)$** olan, 4 bit gizli mesajı **$0010(2)$** piksele gömmek istediğimizde, **$R = G(10) \bmod 2^n$** hesaplama yöntemiyle, kalanı buluruz. Bu durumda **$R = 12$** ve gizli mesajımız 2'ye eşittir. Bu noktaya gelene kadar gerekli ayarlamalar yapılır. Mesajlar, orijinal piksel değerinin en sağdaki dört bitine doğru gömülür: **$28(10) = 00011100(2)$** halini alır.

Bu işlemlerden sonra, stego piksel değerini 18 elde ederiz. **$18(10) = 00010010(2)$** kalan değerini, ondalık değerine eşit bir mod alarak, stego piksel değeri için +2 ve -2 değerleri ile hesaplarız. Yani **$18(10) + 2$** ve **$18(10) - 2$** ile sırasıyla 34 olan diğer iki stego piksel değerini elde etmek için aynı işlemler yapılır. [**$34 \bmod 24 = 2$** ve **$2(10)(2 \bmod 24 = 2)$**]

Buna göre sonuçta 18 olan üç stego piksel adayımız olur. Üç aday arasından (**$34 - 28 = 6$**) en az bozulmaya sahip olan seçilir.

Ancak, basit LSB şeması kullanılırsa **18(10)** tek seçenek, mesafesi de (yani piksel bozulması) 10 olur. Optimal LSB şemasının, basit LSB şeması bozulmasını büyük ölçüde azalttığı bu işlemler ile gözlenebilir.

Tablo 1. Basit LSB yöntemi ile optimal LSB şeması arasındaki görsel bozulmanın karşılaştırılması.

Kapak resmi (512 × 512)	n-LSB'ler (kapasite: 512 × 512 × n)	PSNR (dB)	
		Basit LSB'ler şema	Optimal LSB'ler şema
Lena	n =1	51.12	51.12
	n =2	44.02	46.37
	n =3	37.86	40.72
	n =4	31.28	34.84
babun	n =1	51.14	51.14
	n =2	44.02	46.37
	n =3	37.86	40.72
	n =4	31.33	34.78

Yan taraftaki tabloyu incelediğimizde, optimal LSB yönteminin, her pikselin gömme kapasitesinde n=1 bit hariç, basit LSB yönteminde bozulma yaşanabileceği ve bunu da 2-3 db PSNR ile azaltabileceğini görmekteyiz.

Eşleştirilmiş Revize Yöntemi ile LSB

Basit LSB şeması veya optimal LSB şeması, bir gömme birimi gömme işleminde yalnızca bir pikselden oluşur. Yani, bir bit gizli mesajın bir biti sırayla bir piksele gizlenir ve bu nedenle, piksel başına sadece bir bit gizli mesaj gizleyebiliriz.

Eşleştirilmiş Revize Yöntemi ile LSB , iki pikseli ikili bir işleve dayalı bir gömme birimi olarak gruplandırır. Bu işlemin konsepti, gri seviyeli bir görüntüyü örtüşmeyen piksel çiftlerine bölmek ve ardından her piksel çiftine iki bit gömmek için ikili bir işlev kullanmaktır.

Bu şemanın genel mantığı , yalnızca +1 veya -1 pikselini değiştirerek iki biti bir piksel çiftinde gizleyebilir. Geleneksel veri gömme işleminde, veri gizledikten sonra en fazla bir piksele bir bit ekleyebilir veya bir piksel çiftinin bir pikselinden bir bit çıkarabiliriz. Bu nedenle birden fazla pikseli değiştirmek neredeyse imkansızdır. Piksel değişikliği olasılığı azaldığından, piksel başına beklenen değişiklik sayısı da 0,5'ten 0,375'e düşürülmüştür. Bu sonuç, veriler gizlendikten sonra görsel bozulmanın korunabileceğini göstermektedir. Eşleştirilmiş Revize Yöntemi ile LSB şemasının gömme algoritmasını inceleyelim

- m_i ve m_{i+1} (sırasıyla gizli mesajın iki biti) tanımlanır
- y_i ve y_{i+1} sırasıyla kapak piksel çiftleridir.
- bit m_i LSB ile gizlenir
- stego piksel y_i düzlemi ve m_{i+1} biti gizlenir
- y_i ve y_{i+1} piksel çiftinin fonksiyonuna dönüştürülür.
- ikili fonksiyonun denklemi aşağıda verilmiştir.

$$\begin{cases} \text{LSB}(y_i) = m_i \\ m_{i+1} = f(y_i, y_{i+1}) = \text{LSB}\left(\left\lfloor \frac{y_i}{2} \right\rfloor + y_{i+1}\right) \end{cases}$$

Eşleştirilmiş Revize Yöntemi ile LSB için bir örnek yapalım :

- Orijinal piksel çiftinin ondalık değerlerinin $100(10)$ ve $51(10)$ ve ikili tabandaki değerleri sırasıyla $01100100(2)$ ve $00110011(2)$ olarak belirleyelim.
- Ardından $m_i = 0$ $m_{i+1} = 0$ değerlerini varsayım olarak belirleyelim.
- $m_i = 0$, $m_{i+1} = 0$ değerini $100(10)$ ve $51(10)$ piksel değerinin içine gizleyelim.
- 51 değerini, 50 yada 52 'ye nasıl değiştirirsek değiştirelim, 100 'ün değişmediğini görüyoruz.
- $m_i = 0$ ve $m_{i+1} = 1$ değerini verdiğimiz durumda iki piksel değerinde değişiklik yapmamıza gerek yoktur.
- Eğer $m_i = 1$, $m_{i+1} = 0$ olursa 100 değerini 99 'a çevirmemiz gerekiyor ve 51 sayısını değiştirmemize gerek yoktur.
- Son olarak $m_i = 1$ ve $m_{i+1} = 1$ değerini aldığımızda 100 sayısı 101 olarak değişir ve 51 sayısında değişim olmaz.

Original pixel pair	Secret message (m_i, m_{i+1})	Pixel variation
$f(100,51)$	(0,0)	$f(100,51-1)$ or $f(100,51+1)$
$f(100,51)$	(0,1)	No modify
$f(100,51)$	(1,0)	$f(100-1,51)$
$f(100,51)$	(1,1)	$f(100+1,51)$

Cover image (512 × 512)	Capacity (bits)	PSNR (dB)		
		Simple LSB	Optimal LSB	LSB matching
Lena	262144	51.12	51.12	52.41
Baboon	262144	51.14	51.14	52.41

Yandaki tabloda Eşleştirilmiş Revize Yöntemi ile LSB'ye göre bir gömme birimi için tüm durumları göstermektedir.

- İki bit gizli mesaj taşıyan bir çiftin iki pikselini aynı anda değiştirme durumu yoktur.
- Değiştirilmesi gereken bir piksel çiftinin olasılığı $3/4$ ve korunan orijinal piksel çiftinin olasılığı $1/4$ 'tür.
- Yeniden ziyaret edilen LSB eşleştirmesi tarafından üretilen bir piksel çiftinin piksel başına modifikasyonunun (ENMPP) beklenen sayısı $(1/4) \times 0 + (3/4) \times 1 = (3/4)$. Ortalama olarak $(3/4)/2 = 0.375$ ile her pikselin ENMPP'sini daha da hesaplayabiliriz.
- Sonuç olarak Eşleştirilmiş Revize Yöntemi ile LSB şemasının, ENMPP açısından basit ve en uygun LSB şemasının performansını artırır.
- Yandaki tabloda da görüldüğü gibi Eşleştirilmiş Revize Yöntemi ile LSB'nin PSNR'si optimal ve basit LSB yönteminden daha iyi bir durumdadır.

Önerilen Şema

Makalenin bu kısmında üç pikseli bir piksel çifti yerine bir gömme birimi olarak gruplayarak Eşleştirilmiş Revize Yöntemi ile LSB'nin performansını iyileştirmek için yeni bir algoritmayı önermektedir.

- Gizli bir mesajın durumunu kaydederken ikinci en az anlamlı biti kontrol etmek için +1 veya -1 operatörünü kullanırız.
- Gömme ünitesinden üç orijinal bit elde etmek için XOR işlemi ile altı en az anlamlı bit birleştirilir. En fazla bir pikselin +1 veya -1 ile değiştirilebilmesini sağlamak için yeni bir gömme algoritması sunulmaktadır.
- Yani, gizlenecek verileri gizlemeden önceki ve sonraki piksel değerinin maksimum değişimi +1 veya -1 piksel fark değeri ile sınırlıdır.
- Önerilen şema ile aynı zamanda üç pikselden oluşan bir gömme birimini göstermek için bit modifikasyonunun kullanılmasının kalite bozulması açısından en iyi optimal kombinasyon olduğu da ortaya çıkarılmıştır.

Şemanın genel olarak mantığını açıklamamız gerekirse

- Üç pikseli p_i , p_{i+1} , p_{i+2} tanımlarız ve bu pikselleri bir gömme biriminde gruplarız.
- Daha sona üç bit gizli veri seçeriz ve bunları p_i , p_{i+1} , p_{i+2} içine gizleriz.
- Gömme algoritmalarını aşağıda kısaca açıkladık.

ADIM 1

p_i , p_{i+1} , p_{i+2} ondalık değerlerini binary değere dönüştürürüz

- $p_i(10) = a_8 a_7 a_6 a_5 a_4 a_3 a_2 a_1(2)$,
- $p_{i+1}(10) = b_8 b_7 b_6 b_5 b_4 b_3 b_2 b_1(2)$
- $p_{i+2}(10) = c_8 c_7 c_6 c_5 c_4 c_3 c_2 c_1(2)$,

- a_1 , p_i 'nin ilk en doğru biti olsun
- a_2 p_i 'nin en doğru ikinci biti olsun
- Aynı şekilde tanımladığımız p_{i+1} ve p_{i+2} 'nin ilk en sağ biti olarak b_1 ve c_1
- p_{i+1} ve p_{i+2} 'nin sağ biti b_2 ve c_2 'yi en çok ikinci olarak tanımlayın
- Birinci ve ikinci en sağ bitlerin varyasyonu üç pikseli $+1$ veya -1 ile değiştirerek kontrol ederiz.
- Örneğin, $p_i = 10(10) = a_8 a_7 a_6 a_5 a_4 a_3 a_2 a_1(2) = 00001010(2)$, $a_1 = 1$ ile $p_i + 1$ veya $p_i - 1$.
- Bu durumda eğer $a_2 = 0$ ise, p_i 'yi sadece -1 ile değiştirebiliriz.
- Şema için yeni plan, üç pikselden oluşan bir gruba XOR işlemi uygulanarak sağlanır.

- Ayrıca, A, B ve C bitlerini bir gömme biriminin orijinal özellik değerleri olarak tanımladığımız için, önerilen gömme algoritmasını uyguladıktan sonra veriler gizli anahtarın üç bitine dönüştürülecektir.
- Spesifik olarak, A, B ve C bitlerinin önemi, gizli bir mesajın durumunu üç ikili bit şeklinde gizlemek için kullanılacaktır.

ADIM 2

Algoritmanın 2. adımında, A, B ve C bitlerini oluşturma kuralı ayrıntılı olarak açıklanmaktadır.

- Denkleme göre, en sağdaki altı anlamlı biti XOR yaparak A, B ve C bitlerini hesaplarız.

$$\begin{cases} A = a_1 \oplus a_2 \oplus b_1 \\ B = b_1 \oplus b_2 \oplus c_1 \\ C = c_1 \oplus c_2 \oplus a_1 \end{cases}$$

- Denklemden gösterildiği gibi, p_i 'nin en az anlamlı bitini a_1 değiştirilerek A ve C bitlerini aynı anda kontrol edebiliriz.
- Aynı şekilde, bit A , p_i 'nin ikinci en az anlamlı biti a_2 değiştirilerek kontrol edilebilir.
- Spesifik olarak, piksel değeri p_i tek bir sayı olduğunda, onu yalnızca a_1 bitini $p_i - 1$ ile değiştirilerek kontrol etmemiz gerekir.
- Piksel değeri p_i bir çift sayı olduğunda, onu sadece a_1 bitini $p_i + 1$ ile değiştirilerek kontrol etmemiz gerekir.
- Benzer şekilde, eğer p_i piksel değeri çift bir sayı ise, bit a_2 'yi sadece $p_i + 1$ ile kontrol etmemiz gerekir.
- Aksine, p_i piksel değeri tek bir sayıysa, sadece bit a_2 'yi $p_i - 1$ ile kontrol etmemiz gerekir.

- Daha sonra, p_i+1 'in en az anlamlı b1 bitini değiştirerek A ve B bitlerinin durumunu eşzamanlı olarak değiştirebiliriz.
- Son olarak, B ve C bitleri, p_i+2 'nin en az anlamlı bit c1'i değiştirilerek aynı anda değiştirebiliriz.
- Bit C, p_i+2 'nin ikinci en az anlamlı bit c2'si değiştirilerek değiştirilebilir.

ADIM 3

- Çıkarılan orijinal özellik değeri bitleri A, B, C'yi m_0, m_1, m_2 gizli mesajının üç biti ile aynı olup olmadıklarını görmek için karşılaştırırız.
- $(A,B,C)_2 = (m_0, m_1, m_2)_2$ koşulu sağlanırsa, veri gömme işleminde p_i, p_i+1, p_i+2 piksellerinin değiştirilmesi gereksizdir.
- Aksi takdirde, $(A,B,C)_2 = (m_0, m_1, m_2)_2$ koşulu sağlanana kadar p_i, p_i+1 veya p_i+2 piksellerini değiştirmeliyiz.

- p_i , p_{i+1} , p_{i+2} piksellerinin varyasyonunun ± 1 ile sınırlandırılmasını sağlamak için modifikasyon algoritmasını öneriyoruz.
- Sonraki sayfada , algoritma ayrıntılı olarak verilmiştir.

```

If (A=m0) && (B=m1) && (C=m2)
    No Modify
Elseif (A ≠ m0) && (B=m1) && (C=m2)
    If pi+1 mod 2=0 Then pi+1=pi+1-1
    Else pi+1=pi+1 +1
End
Elseif (A=m0) && (B≠ m1) && (C=m2)
    if pi+2 mod 2 =0 Then pi+2= pi+2-1
    Else pi+2= pi+2 +1
    End
Elseif (A=m0) && (B=m1) && (C≠m2)
    If pi mod 2 = 0 Then pi = pi -1
    Else pi = pi +1
    End
Elseif (A≠m0) && (B≠m1) && (C=m2)
    if pi+1 mod 2=0 Then pi+1 = pi+1 +1
    Else pi+1 = pi+1 -1
    End
Elseif (A =m0) && (B ≠m1) && (C≠m2)
    If pi+2 mod 2 =0 Then pi+2 = pi+2 +1
    Else pi+2 = pi+2 -1
    End
Else If (A≠m0) && (B=m1) && (C≠m2)
    if pi mod 2 =0 Then pi = pi +1
    Else pi = pi -1
    End
Elseif (A≠m0) && (B≠m1) && (C≠m2)
    If pi+2 mod 2 =0 Then pi+2 = pi+2 -1
    Else pi+2 = pi+2 +1
    End
    If pi mod 2 =0 Then pi = pi +1
    Else pi = pi -1
    End
End
End

```

$$\begin{cases} A = a_1 \oplus a_2 \oplus b_1 \\ B = b_1 \oplus b_2 \oplus c_1 \\ C = c_1 \oplus c_2 \oplus a_1 \end{cases}$$

- Algoritmaya göre m_0, m_1, m_2 gizli verisinin üç bitinin sırasıyla p_i, p_{i+1}, p_{i+2} üç pikseline gömülmesi sağlanır.
- Stego görüntüsü alındıktan sonra, gizli mesaj, kapak görüntüsü bilgisi olmadan denklem ile çıkarılabilir.

Örneğin, soldaki tabloda $p_i = 51, p_{i+1} = 99, p_{i+2} = 33$ olduğunda, elimizde $a_1 = 1, a_2 = 1, b_1 = 1, b_2 = 1, c_1 = 1$ ve $c_2 = 0$ olur . Orijinal özellik biti A'yı $A = a_1 \oplus a_2 \oplus b_1$ aracılığıyla denkleme dayanarak hesaplanır ve bit $A = 1$ elde ederiz. Sonra, biti de türetebiliriz. $B = 1$ yoluyla $B = b_1 \oplus b_2 \oplus c_1$ Son olarak, orijinal özellik biti $C = 0$ denklem ile hesaplanabilir.

Gizli verinin durumu $m_0m_1m_2 = 110(2)$ ise, $m_0 m_1 m_2 ABC = 110(2)$ sağlandığından p_i, p_{i+1}, p_{i+2} pikselleri arasında herhangi bir pikseli değiştirmek gereksizdir.

Three cover pixels $p_i = 51, p_{i+1} = 99, p_{i+2} = 33$ The original feature $A = 1, B = 1, C = 0$			
Status of secret data	Stego pixel p_i	Stego pixel p_{i+1}	Stego pixel p_{i+2}
$m_0m_1m_2 = 000(2)$	51	$99-1 = 98$	33
$m_0m_1m_2 = 001(2)$	$51-1 = 50$	99	$33+1 = 34$
$m_0m_1m_2 = 010(2)$	51	$99+1 = 100$	33
$m_0m_1m_2 = 011(2)$	$51-1 = 50$	99	33
$m_0m_1m_2 = 100(2)$	51	99	$33+1 = 34$
$m_0m_1m_2 = 101(2)$	51	99	$33-1 = 32$
$m_0m_1m_2 = 110(2)$	51	99	33
$m_0m_1m_2 = 111(2)$	$51+1 = 52$	99	33

- Aksi takdirde, $m_0m_1m_2 = ABC$ sağlanana kadar bir veya iki pikseli +1 veya -1 ile değiştirmeliyiz. Tabloda , A, B ve C bitlerinin $m_0m_1m_2$ ile aynı olması için pikselleri değiştirmenin yedi örneğini göstermedir

Three cover pixels $p_i = 51, p_{i+1} = 99, p_{i+2} = 33$ The original feature $A = 1, B = 1, C = 0$			
Status of secret data	Stego pixel p_i	Stego pixel p_{i+1}	Stego pixel p_{i+2}
$m_0m_1m_2 = 000_{(2)}$	51	$99 - 1 = 98$	33
$m_0m_1m_2 = 001_{(2)}$	$51 - 1 = 50$	99	$33 + 1 = 34$
$m_0m_1m_2 = 010_{(2)}$	51	$99 + 1 = 100$	33
$m_0m_1m_2 = 011_{(2)}$	$51 - 1 = 50$	99	33
$m_0m_1m_2 = 100_{(2)}$	51	99	$33 + 1 = 34$
$m_0m_1m_2 = 101_{(2)}$	51	99	$33 - 1 = 32$
$m_0m_1m_2 = 110_{(2)}$	51	99	33
$m_0m_1m_2 = 111_{(2)}$	$51 + 1 = 52$	99	33

(Üç piksel p_i, p_{i+1}, p_{i+2} 'den oluşan bir gruba en fazla +1 veya -1 değiştirilerek üç bit m_0, m_1, m_2 'nin nasıl gömüleceğini gösteren bir örnek)

ANALİZ

Örnek tablolar da incelediğimiz gibi örtü piksellerinin değışiklik varyasyonu, +1 veya -1 ile sınırlandırılabilmekte, iki pikseli aynı anda değıştirirken olasılığın sadece 1/8 olduğunu göstermekte.

Gizli bir veriyi gizlemek içinse, bir pikselin +1 veya -1 değıştirme olasılığında en fazla 6/8 olmakta.

Bu sonuçlar dikkate alındığında, önerilen şema için, veri gizlendikten sonra piksel bozulmasının iyi bir şekilde korunmuş olduğunu gözlemekteyiz.

Önerilen şema, bir piksel +1 veya -1 işlemini değiştirerek durumu kaydedebilir ve ayrıca iki piksel aynı anda +1 veya -1 ile değiştirilirken durum tekrar incelenebilir. Aynı şekilde, aynı anda üç piksel değiştirildiğinde de bu durumu elde edebiliriz.

Bir kayıp olmaksızın, birden fazla piksel aynı anda değiştirildiğinde çok sayıda durum elde edilebilir. Bununla birlikte, gizli mesaj, gizleme işleminden sonra daha fazla görsel bozulmaya neden olabilir.

Bu nedenle, bir gömme birimi üçten fazla pikselden oluştuğunda yalnızca bir pikseli veya iki pikseli aynı anda değiştirerek durumu analiz edebiliriz.

Ayrıca, önerilen şema üç pikseli bir gömme durumu için grupladığında en uygun çözümü ve veri gizlendikten sonra görüntü bozulmasını nasıl önleyebildiğini de göstermektedir.

Deneyler ve Karşılaştırmalar

Önerilen LSB veri gizleme algoritmamızın performansını değerlendirmek için bu deneyde, iki yüz kapak görüntüsü alınır.

Burada, 512×512 piksel boyutunda üç tipik görüntü ile deneysel sonuçlar incelenecek :

Orta düzeyde görüntü karmaşıklığına sahip '*Lena*', yüksek doku özelliğine sahip '*Baboon*' ve göreceğimiz gibi daha yumuşak özelliklere sahip '*Jets*'.



(a) Lena (Cover image)



(b) Lena (Stego image)
 $PSNR=52.916$ dB



(c) Baboon (Cover image)



(d) Baboon (Stego image)
 $PSNR=52.917$ dB



(e) Jets (Cover image)



(f) Jets (Stego image)
 $PSNR=52.925$ dB

Yanda da görüldüğü gibi, kalite bozulmasının incelenmesi için, PSNR metriği kullanılmıştır. Eğer PSNR değeri yüksek olursa, insan görsel duyarlılığı için algılanamaz olduğu ifadesi söylenebilir.

Gizli veriler gizlendikten sonra daha fazla bozulma olduğunda, bunun tersi olacağı ifadesine de ulaşılabilir.

b,d,f şekillerinde gördüğümüz üzere, $(512 \times 512 / 3) \times 3 = 262143$ bit gömme kapasitesi olduğunu hesaplayabiliriz. Verilen PSNR değerlerinde, önerilen şema ve sözde rastgele sonuçlar 1000 kez çalıştırıldığında ortalama değerler gözlenmektedir.

Bu nedenle, PSNR değerleri, doğru olmakla birlikte, önerilen şemanın beklenenden yüksek performans gösterdiğini söylemektedir.

Cover image	PSNR		
	LSB-based scheme [1,15,17,19,20]	LSB matching revisited scheme [18]	The proposed scheme
Lena (512 × 512)	51.156 dB	52.404 dB	52.916 dB
Jets (512 × 512)	51.143 dB	52.4 dB	52.925 dB
Baboon (512 × 512)	51.161 dB	52.405 dB	52.917 dB
Elaine (512 × 512)	51.17 dB	52.407 dB	52.914 dB
Man (512 × 512)	51.138 dB	52.39 dB	52.911 dB
Average	51.154 dB	52.401 dB	52.917 dB

Önerilen şema ile daha önceki algoritmaların sonuçları karşılaştırılmıştır. Yeni şema performansı, tüm LSB şemaları için en az bozulmaya sahip olduğunu göstermektedir.

Hesaplama karmaşıklığı toplam maliyeti hesaplanırken, makalemizin, önceki kısımlarında yapılan işlem ve yazılan algoritmalarda gözüktüğü üzere, sekiz farklı adıma ihtiyaç olduğu sonucuna varılır.

Bir pikselin ortalama maliyeti, $O(n) = 2.66$ olarak hesaplandığında, şema ile hesaplama karmaşıklığının toplam maliyeti, mevcut şemalara da eşit olduğu gözlenir.

Böylece bu şema, tüm gizli veri gömme ve çıkarma işlemlerinde doğrusal olarak kullanılabilir ifadesi çıkarılabilir.

Sonuçlar

Bu yazı ile Eşleştirilmiş Revize Yöntemi ile üretilen görüntü kalitesinin bozulmasını en aza indirecek, yeni bir şema öne sürülmüştür.

Üç bit gizli mesaj verisini iletmek için üç pikseli bir gömme sisteminde gruplandırılır ve LSB Revize şemasında kullanılan bir piksel çiftinin yerini alır. Her bir gömme birimi için, orijinal halini tanıtmak amacıyla altı biti birleştirmek için, bir pikselin en doğru iki biti çıkarılır. XOR işlemi kullanılarak, üç bitlik ikili biçimde gizli veriler oluşturulur.

Bu şema ile piksel başına beklenen modifikasyon sayısının iyileştirilebileceği gözlenmektedir. Üç pikseli bir gömme biriminin, gömme etkisinden kaynaklanan toplam görsel bozulmayı en aza indirebilen en optimal kombinasyon olduğu da kanıtlanmıştır.