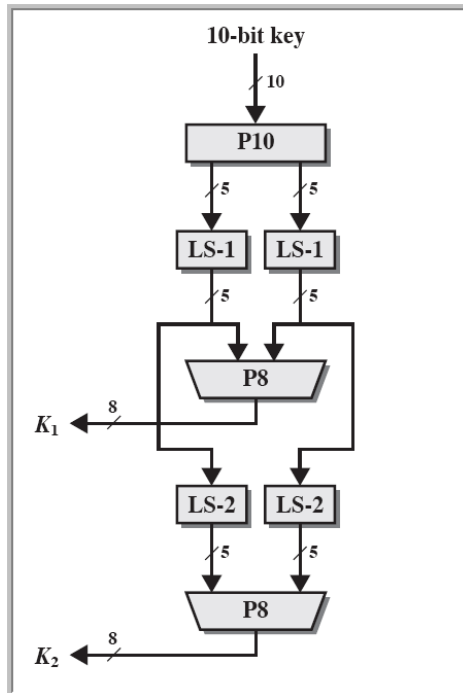


1. Написать функцию `key_schedule(self, key)`, которая на основании 10-битового ключа `key` формирует два раундовых подключа.



```
def key_schedule(self, key):
```

```
    """
```

```
    Алгоритм расширения ключа. Функция формирует из ключа шифрования key два
    раундовых ключа self.k1, self.k2
    """
```

```
    p_10 = self.p10(key)
```

```
    ls_1_left = self.ls1(self.divide_into_two(p_10, 10)[0])
```

```
    ls_1_right = self.ls1(self.divide_into_two(p_10, 10)[1])
```

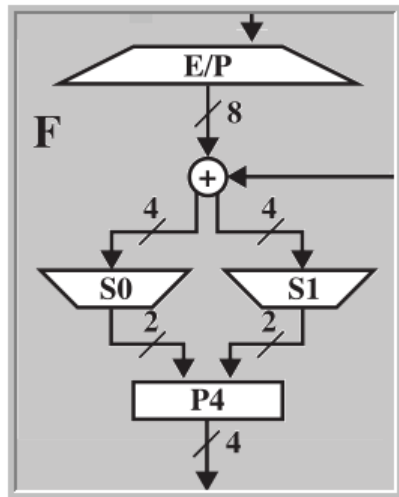
```
    self.k1 = self.p8(self.mux(ls_1_left, ls_1_right, 5))
```

```
    ls_2_left = self.ls2(ls_1_left)
```

```
    ls_2_right = self.ls2(ls_1_right)
```

```
    self.k2 = self.p8(self.mux(ls_2_left, ls_2_right, 5))
```

2. Написать функцию $F(\text{self}, \text{block}, k)$, которая выполняет обработку 4-х битового блока данных block с использованием раундового подключа k .

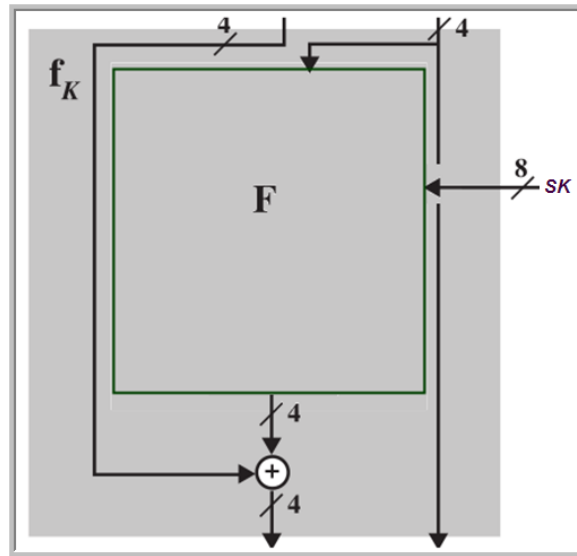


```
def F(self, block, k):
    """
    Функция выполняет обработку 4-х битового блока данных block
    с использованием раундового подключа k
    """
    e_p = self.ep(block)
    xor = e_p ^ k
    xor_left = self.divide_into_two(xor, 8)[0]
    xor_right = self.divide_into_two(xor, 8)[1]

    s_0 = self.s0(xor_left)
    s_1 = self.s1(xor_right)
    p_4 = self.p4(self.mux(s_0, s_1, 2))

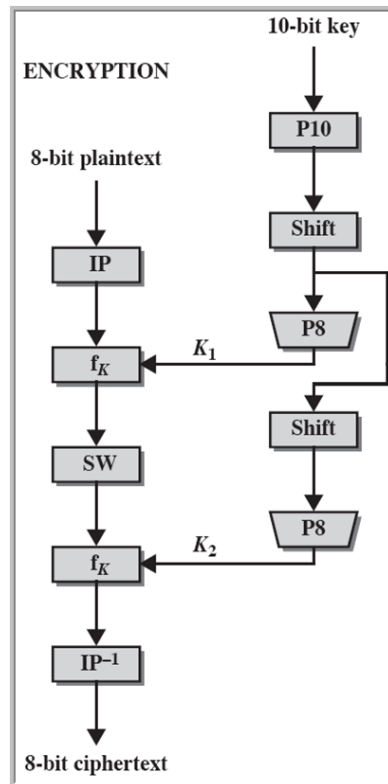
    return p_4
```

3. Написать функцию $f_k(\text{self}, \text{block}, SK)$, которая выполняет обработку 8-ми битового блока данных block с использованием раундового 8-ми битового подключа SK .



```
def f_k(self, block, SK):  
    """  
    Функция выполняет обработку 8-ми битового блока данных block  
    с использованием раундового 8-ми битного подключа SK  
    """  
    block_left = self.divide_into_two(block, 8)[0]  
    block_right = self.divide_into_two(block, 8)[1]  
    f = self.F(block_right, SK)  
    xor = block_left ^ f  
    res = self.mux(xor, block_right, 4)  
  
    return res
```

4. Написать функцию `sdes(self, block, k1, k2)`, которая выполняет шифрование 8-ми битового блока данных `block` с раундовыми ключами `k1, k2`.



```
def sdes(self, block, k1, k2):  
    """  
    Выполняет шифрование 8-ми битового блока данных block  
    с раундовыми ключами k1, k2  
    """  
    block_ip = self.ip(block)  
    fk1 = self.f_k(block_ip, k1)  
    block_sw = self.sw(fk1)  
    fk2 = self.f_k(block_sw, k2)  
    res = self.ipinv(fk2)  
  
    return res
```

5. Написать функцию `encrypt_block(self, plaintext_block)`, которая выполняет шифрование блока открытого сообщения (1 байт); `decrypt_block(self, ciphertext_block)`, которая выполняет расшифрование зашифрованного блока сообщения (1 байт); `encrypt_data()`; `decrypt_data()`.

```
def encrypt_block(self, plaintext_block):
    return self.sdes(plaintext_block, self.k1, self.k2)

def decrypt_block(self, ciphertext_block):
    return self.sdes(ciphertext_block, self.k2, self.k1)

def encrypt_data(self, data):
    res = []
    for x in data:
        res.append(self.encrypt_block(x))
    return res

def decrypt_data(self, data):
    res = []
    for x in data:
        res.append(self.decrypt_block(x))
    return res
```

6. Key = 0111111101, data = [234, 54, 135, 98, 47].

Результат:

[162, 222, 0, 10, 83]

7. Лавинный эффект. Key = 0111111101.

Открытый блок	P1 = 0000 0000	P2 = 1000 0000	Отличаются на _ бит
После первого раунда	P11 = 0000 1110	P21 = 0000 1111	1
После второго раунда	P12 = 0011 1001	P22 = 0101 1011	3

8. Лавинный эффект. Data = 10100100.

Ключ	K1 = 0111111101	K2 = 0011111101	Отличаются на _ бит
После первого раунда	P11 = 0000 1001	P21 = 0000 1001	0
После второго раунда	P12 = 1011 0110	P22 = 1001 0110	1

9. Расшифровать файл aa1_sdes_c_all.bmp – зашифрованное шифром S_DES изображение в формате bmp. Режим шифрования ECB. Ключ равен 645. Зашифровать в режиме ECB, оставив первые 50 байт без изменения.

```
key = 645
data = read_write_file.read_data_1byte('encrypt_data/aa1_sdes_c_all.bmp')

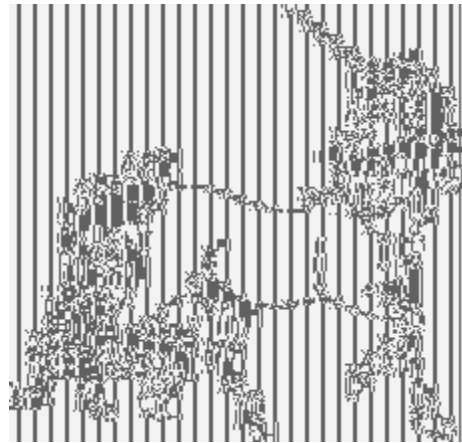
sdes_d = em.ecb_d(data, key, crypto_mode='sdes')
read_write_file.write_data_1byte('decrypt_data/aa1_sdes_c_all_decrypt.bmp', sdes_d)

data = read_write_file.read_data_1byte('decrypt_data/aa1_sdes_c_all_decrypt.bmp')
sdes_e50 = em.ecb_e(data[50:], key, crypto_mode='sdes')
read_write_file.write_data_1byte('encrypt_data/aa1_sdes_c_all_50.bmp', data[:50] + sdes_e50)
```

Результат:



Оригинал



Режим ECB

10. Расшифровать файл aa2_sdes_c_cbc_all.bmp – зашифрованное шифром S_DES изображение в формате bmp. Режим шифрования CBC. Ключ равен 845. Вектор инициализации равен 56. Зашифровать в режиме ECB и в режиме CBC, оставив первые 50 байт без изменения. Сравнить полученные изображения.

```
key = 845
iv = 56
data = read_write_file.read_data_1byte('encrypt_data/aa2_sdes_c_cbc_all.bmp')

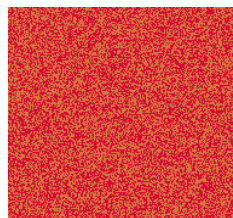
sdes_d = em.cbc_d(data, key, iv, crypto_mode='sdes')
read_write_file.write_data_1byte('decrypt_data/aa2_sdes_c_cbc_all_decrypt.bmp', sdes_d)

data = read_write_file.read_data_1byte('decrypt_data/aa2_sdes_c_cbc_all_decrypt.bmp')
sdes_e50 = em.cbc_e(data[50:], key, iv, crypto_mode='sdes')
read_write_file.write_data_1byte('encrypt_data/aa2_sdes_c_cbc_all_50.bmp', data[:50] + sdes_e50)
```

Результат:



Оригинал



Режим CBC

11. Дешифровать файл t15_sdes_c_cbc_all.txt – зашифрованное шифром S_DES сообщение в формате txt. Режим шифрования CBC. Известны младшие 8 бит ключа (11101001). Вектор инициализации равен 202.

```
iv = 202
data = read_write_file.read_data_1byte('encrypt_data/t15_sdes_c_cbc_all.txt')
k_last8 = int('11101001', 2)

for p in range(4):
    key = int(bin(p)[2:] + bin(k_last8)[2:], 2)
    sdes_d = em.cbc_d(data, key, iv, crypto_mode='sdes')

    txt = ''.join([chr(s) for s in sdes_d])
    is_english = detectEnglish.isEnglish(txt)
    if is_english:
        print('Detect english text with key:', key)
        read_write_file.write_data_1byte('decrypt_data/t15_sdes_c_cbc_all_decrypt.txt', sdes_d)
```

Key = 1001.

Результат:

```
1 His spirit inspired me with great respect. He seemed to have no strength,
and he never once hit me hard, and he was always knocked down; but, he
would be up again in a moment, sponging himself or drinking out of the
water-bottle, with the greatest satisfaction in seconding himself according
to form, and then came at me with an air and a show that made me believe he
really was going to do for me at last. He got heavily bruised, for I am
sorry to record that the more I hit him, the harder I hit him; but, he came
up again and again and again, until at last he got a bad fall with the back
of his head against the wall. Even after that crisis in our affairs, he got
up and turned round and round confusedly a few times, not knowing where I
was; but finally went on his knees to his sponge and threw it up: at the
same time panting out, "That means you have won."

2
3 He seemed so brave and innocent, that although I had not proposed the
contest I felt but a gloomy satisfaction in my victory. Indeed, I go so far
as to hope that I regarded myself while dressing, as a species of savage
young wolf, or other wild beast. However, I got dressed, darkly wiping my
sanguinary face at intervals, and I said, "Can I help you?" and he said "No
thankee," and I said "Good afternoon," and he said "Same to you."

4
5 When I got into the court-yard, I found Estella waiting with the keys. But,
she neither asked me where I had been, nor why I had kept her waiting; and
there was a bright flush upon her face, as though something had happened to
delight her. Instead of going straight to the gate, too, she stepped back
into the passage, and beckoned me.

6
7 "Come here! You may kiss me, if you like."
8
9 I kissed her cheek as she turned it to me. I think I would have gone
through a great deal to kiss her cheek. But, I felt that the kiss was given
to the coarse common boy as a piece of money might have been, and that it
was worth nothing.
```


12. Расшифровать файл aa3_sdes_c_ofb_all.bmp – зашифрованное шифром S_DES изображение в формате bmp. Режим шифрования OFB. Ключ равен 932. Вектор инициализации равен 234. Зашифровать в режиме ECB и в режиме OFB, оставив первые 50 байт без изменения. Сравнить полученные изображения.

```
key = 932
iv = 234
data = read_write_file.read_data_1byte('encrypt_data/aa3_sdes_c_ofb_all.bmp')

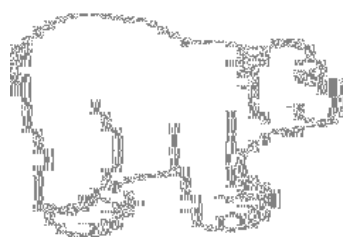
sdes_d = em.ofb_d(data, key, iv, crypto_mode='sdes')
read_write_file.write_data_1byte('decrypt_data/aa3_sdes_c_ofb_all_decrypt.bmp', sdes_d)

data = read_write_file.read_data_1byte('decrypt_data/aa3_sdes_c_ofb_all_decrypt.bmp')
sdes_ecb50 = em.ecb_e(data[50:], key, crypto_mode='sdes')
sdes_ofb50 = em.ofb_e(data[50:], key, iv, crypto_mode='sdes')
read_write_file.write_data_1byte('encrypt_data/aa3_sdes_c_ecb_all_50.bmp', data[:50] + sdes_ecb50)
read_write_file.write_data_1byte('encrypt_data/aa3_sdes_c_ofb_all_50.bmp', data[:50] + sdes_ofb50)
```

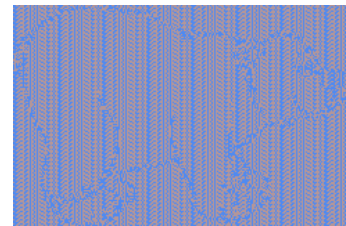
Результат:



Оригинал



Режим ECB



Режим OFB

13. Расшифровать файл aa4_sdes_c_cfb_all.bmp – зашифрованное шифром S_DES изображение в формате bmp. Режим шифрования CFB. Ключ равен 455. Вектор инициализации равен 162. Зашифровать в режиме ECB и в режиме CFB, оставив первые 50 байт без изменения. Сравнить полученные изображения.

```
key = 455
iv = 162
data = read_write_file.read_data_1byte('encrypt_data/aa4_sdes_c_cfb_all.bmp')

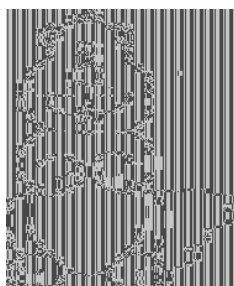
sdes_d = em.cfb_d(data, key, iv, crypto_mode='sdes')
read_write_file.write_data_1byte('decrypt_data/aa4_sdes_c_cfb_all_decrypt.bmp', sdes_d)

data = read_write_file.read_data_1byte('decrypt_data/aa4_sdes_c_cfb_all_decrypt.bmp')
sdes_ecb50 = em.ecb_e(data[50:], key, crypto_mode='sdes')
sdes_cfb50 = em.cfb_e(data[50:], key, iv, crypto_mode='sdes')
read_write_file.write_data_1byte('encrypt_data/aa4_sdes_c_ecb_all_50.bmp', data[:50] + sdes_ecb50)
read_write_file.write_data_1byte('encrypt_data/aa4_sdes_c_cfb_all_50.bmp', data[:50] + sdes_cfb50)
```

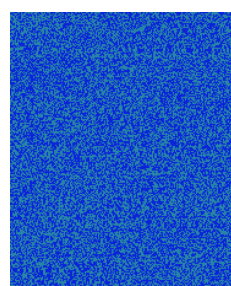
Результат:



Оригинал



Режим ECB



Режим CFB

14. Расшифровать файл im38_sdes_c_ctr_all.bmp – зашифрованное шифром S_DES изображение в формате bmp. Режим шифрования CTR. Ключ равен 572. Вектор инициализации равен 157. Зашифровать в режиме ECB и в режиме CTR, оставив первые 50 байт без изменения. Сравнить полученные изображения.

```
key = 572
iv = 157
data = read_write_file.read_data_1byte('encrypt_data/im38_sdes_c_ctr_all.bmp')

sdes_d = em.ctr_d(data, key, iv, crypto_mode='sdes')
read_write_file.write_data_1byte('decrypt_data/im38_sdes_c_ctr_all_decrypt.bmp', sdes_d)

data = read_write_file.read_data_1byte('decrypt_data/im38_sdes_c_ctr_all_decrypt.bmp')
sdes_ecb50 = em.ecb_e(data[50:], key, crypto_mode='sdes')
sdes_ctr50 = em.ctr_e(data[50:], key, iv, crypto_mode='sdes')
read_write_file.write_data_1byte('encrypt_data/im38_sdes_c_ecb_all_50.bmp', data[:50] + sdes_ecb50)
read_write_file.write_data_1byte('encrypt_data/im38_sdes_c_ctr_all_50.bmp', data[:50] + sdes_ctr50)
```

Результат:



Оригинал



Режим ECB



Режим CTR

15. Добавить третий раунд. Третий подключ сформировать аналогично первым двум, сделав сдвиг на три бита.

```
LS3 = [4, 5, 1, 2, 3]
def ls3(self, x):
    return self.pbox(x, self.LS3, 5)

def key_schedule3(self, key):
    """
    Алгоритм расширения ключа. Функция формирует из ключа шифрования key два
    раундовых ключа self.k1, self.k2
    """
    p_10 = self.p10(key)
    ls_1_left = self.ls1(self.divide_into_two(p_10, 10)[0])
    ls_1_right = self.ls1(self.divide_into_two(p_10, 10)[1])
    self.k1 = self.p8(self.mux(ls_1_left, ls_1_right, 5))

    ls_2_left = self.ls2(ls_1_left)
    ls_2_right = self.ls2(ls_1_right)
    self.k2 = self.p8(self.mux(ls_2_left, ls_2_right, 5))

    ls_3_left = self.ls3(ls_2_left)
    ls_3_right = self.ls3(ls_2_right)
    self.k3 = self.p8(self.mux(ls_3_left, ls_3_right, 5))

def sdes3(self, block, k1, k2, k3):
    """
    Выполняет шифрование 8-ми битового блока данных block
    с раундовыми ключами k1, k2
    """
    block_ip = self.ip(block)
    fk1 = self.f_k(block_ip, k1)
    block_sw = self.sw(fk1)

    fk2 = self.f_k(block_sw, k2)
    block_sw = self.sw(fk2)

    fk3 = self.f_k(block_sw, k3)
    res = self.ipinv(fk3)

    return res
```

16. Выполнить пп. 7, 8 для трехраундового варианта. Сравнить полученные результаты.

Лавинный эффект. Key = 0111111101.

Открытый блок	P1 = 0000 0000	P2 = 1000 0000	Отличаются на _ бит
После первого раунда	P11 = 0000 1110	P21 = 0000 1111	1
После второго раунда	P12 = 1110 0010	P22 = 1111 1000	3
После третьего раунда	P13 = 1010 1000	P23 = 0011 0100	4

Лавинный эффект. Data = 10100100.

Ключ	K1 = 0111111101	K2 = 0011111101	Отличаются на _ бит
После первого раунда	P11 = 0000 1001	P21 = 0000 1001	0
После второго раунда	P12 = 1001 0111	P22 = 1001 0101	1
После третьего раунда	P13 = 0010 1011	P23 = 0100 0111	4