ОГЛАВЛЕНИЕ

ОСНОВНАЯ ИНФОРМАЦИЯ	2
ФАЙЛОВАЯ СИСТЕМА FAT	3
Шаг 0. Конфуций сказал	3
Шаг 1. Загрузочный сектор	3
Шаг 2. Корневая директория	3
Шаг 3. Область данных	3
Шаг 4. Директория	4
Шаг 5. Файл	4
Шаг 6. Кластеры файла	4
Шаг 7. Выгрузка кластеров файла	6
Шаг 8. Подготовка секторов	
Шаг 9. Объединение секторов	
Шаг 10. Обрезание размера файла	6
Шаг 11. Вычисление контрольной суммы	6
ПРИМЕР РЕШЕНИЯ ЗАДАЧИ НА FAT12	7
ФАЙЛОВАЯ СИСТЕМА NTFS	16
Шаг 0. Надежда	16
Шаг 1. Загрузочный сектор	16
Шаг 2. MFT таблица	16
Шаг 3. Корневая директория	16
Шаг 4. Таблица индексов для текущей директории	17
Шаг 5. Таблица индексов	17
Шаг 6. Файл	18
Шаг 7. Выгрузка секторов файла	19
Шаг 8. Подготовка секторов	19
Шаг 9. Объединение секторов	19
Шаг 10. Обрезание размера файла	19
Шаг 11. Вычисление контрольной суммы	19
ПРИМЕР РЕШЕНИЯ ЗАДАЧИ НА NTFS	20

ОСНОВНАЯ ИНФОРМАЦИЯ

1) Внутри зон байты читаются справа налево, но сами байты слева направо.

EB FØ 32 E4 CD 0xCDE432F0EB

2) Структура FAT:



3) Дисклеймер

Внимание! Всё написанное ниже:

- Не является истиной в последней инстанции
- Не претендует на звание "единственно верного пути"
- Не пытается оскорбить ваши чувства к FAT-таблицам

Автор методички:

- ✓ Не несёт ответственности за испорченные нервные клетки
- ✓ Не гарантирует, что вы полюбите шестнадцатеричную систему
- ✓ Настоятельно рекомендует использовать здравый смысл

Помните: даже Конфуций однажды сказал:

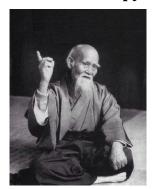
"Мудрый ученик пробует 3 раза, глупец слепо копирует 1 раз".

Ваши файловые системы — ваша ответственность! 😉



ФАЙЛОВАЯ СИСТЕМА ГАТ

Шаг 0. Конфуций сказал



"Когда три знака являются взору твоему — F, да A, да T — не спеши роптать и сетовать на судьбу. Ибо для одних это испытание, для других — милость небес. Мудрый радуется удаче, глупец же винит FAT в содеянном. Помни: даже великий диск некогда был пуст."

Конфуций

Шаг 1. Загрузочный сектор

```
offset 00 01 02 03 04 05 06 07 08 09 0A 0B 0C 0D 0E 0F
                                                                           Система хранения
00000000 EB 3C 90 6D 6B 66 73 2E 66 61 74 00 02 02 06 00 ë<⊡mkfs.fat.....
                                                                           Размер сектора в байтах
00000010 03 00 02 00 20 F8 0C 00 20 00 02 00 00 00 00 00 0 ... ø.. ......
                                                                           Размер кластера в секторах
00000020 00 00 00 00 80 00 29 C4 83 4A 39 4E 4F 20 4E 41 ..... Д.) ÄДЈЭНО НА КОЛИЧЕСТВО ЗАРЕЗЕРВИРОВАННЫХ
                                                                           секторов
00000030 4D 45 20 20 20 20 46 41 54 31 32 20 20 20 0E 1F | ME
                                                               FAT12
00000040 BE 5B 7C AC 22 C0 74 0B 56 B4 0E BB 07 00 CD 10| ¾[|¬"Àt.V´.»..Í. Количество FAT-таблиц
                                                                           Размер корневой директориии
00000050 5E EB F0 32 E4 CD 16 CD 19 EB FE 54 68 69 73 20 \^e62aÍ.Í.ebThis
000000060 69 73 20 6E 6F 74 20 61 20 62 6F 6F 74 61 62 6C is not a bootabl <mark>β δαŭmαχ</mark>
                                                                           Размер FAT-таблицы
00000070 65 20 64 69 73 6B 2E 20 20 50 6C 65 61 73 65 20 e disk.
00000080 69 6E 73 65 72 74 20 61 20 62 6F 6F 74 61 62 6C insert a bootabl
00000090 65 20 66 6C 6F 70 70 79 20 61 6E 64 0D 0A 70 72 e floppy and..pr
```

Шаг 2. Корневая директория

Формула для нахождения первого сектора корневой директории:

Количество зарезервированных секторов + Количество FAT - таблиц · Размер FAT - таблицы.

Шаг 3. Область данных

Формула для нахождения размера корневой директории в секторах:

<u>Размер корневой директории в байтах</u> · Количество строк в секторе $\frac{P_{asmep}}{P_{asmep}}$,

0000000A0 65 73 73 20 61 6E 79 20 6B 65 79 20 74 6F 20 74 ess any key to t 000000B0 72 79 20 61 67 61 69 6E 20 2E 2E 2E 20 0D 0A 00 ry again

где Количество строк в секторе = 32.

Формула для нахождения начала области данных:

Первый сектор корневой директории + Размер корневой директории в секторах.

Шаг 4. Директория

НАЧАЛО ПРОЦЕССА

Формула для перемещения к первому кластеру директории:

(*Номер первого кластера директории* $-2)\cdot$ *Размер кластера в секторах*+*Начало области данных*, так как индексация кластеров начинается с 2.

КОНЕЦ ПРОЦЕССА

Данный процесс повторяем до тех пор, пока не доберёмся до файла.

Шаг 5. Файл

Формула для нахождения размера файла в байтах:

0x Размер файла $_{16}$ = Размер файла в байтах $_{10}$.

Формула для нахождения количества кластеров для хранения файла:

```
Размер файла в байтах
Размер сектора в байтах · Размер кластера в секторах
```

Шаг 6. Кластеры файла

Формула для перемещения к первой FAT-таблице:

Количество зарезервированных секторов.

```
offset 00 01 02 03 04 05 06 07 08 09 0A 0B 0C 0D 0E 0F

00000C00 F8 FF FF 00 60 01 FF 3F 02 4A C0 00 17 40 01 00 | øÿÿ.`.ÿ?.JÀ..@..

00000C10 10 09 35 F0 FF 1E 70 04 3A 00 00 98 80 01 89 10 | ..5δÿ.p.:..⊡⊡.⊡.

00000C20 03 7B 60 02 B5 00 00 32 F0 FF 48 A0 06 AA D0 04 | .{`.μ..2δÿH .²Ð.}

00000C30 00 00 00 41 B0 06 FF EF 0B 51 00 00 FF FF FF 3B | ...A°.ÿï.Q..ÿÿÿ;

00000C40 D0 07 38 E0 06 00 F0 FF FF CF 03 B6 F0 FF 3F 30 | Ð.8à..δÿÿÏ.¶δÿ?0
```

```
FAT12
                                                                                                 FAT16
       Кластер занимает 1,5 байта в FAT-таблице:
                                                                            Кластер занимает 2 байта в FAT-таблице:
 offset 00 01 02 03 04 05 06 07 08 09 0A 0B 0C 0D 0E 0F
                                                                      offset 00 01 02 03 04 05 06 07 08 09 0A 0B 0C 0D 0E 0F
00000C00 F8 FF FF 00 60 01 FF 3F 02 4A/C0 00 17 40 01 00 0ÿÿ.`.ÿ?.JÀ..@..
00000C10 10 09 35 F0 FF 1E 70 04 3A 00 00 98 80 01 89 10 ..55ÿ.p.:..00.0.
                                                                    00000C10 10 09 35 F0 FF 1E 70 04 3A 00 00 98 80 01 89 10 ...55ÿ.p.:..□□.□.
000000C20 03 7B 60 02 B5 00 00 32 F0 FF 48 A0 06 AA D0 04 .{`.μ..2δÿH .ªĐ.
                                                                    000000C20 03 7B 60 02 B5 00 00 32 F0 FF 48 A0 06 AA D0 04 .{`.μ..2δÿH .ªĐ.
                                                                    00000C30 00 00 00 41 B0 06 FF EF | 0B 51 00 00 FF FF FF 3B ... A°. ÿï.Q.. ÿÿÿ;
00000C30 00 00 00 41 B0 06 FF EF 0B 51 00 00 FF FF FF 3B ...A°.ÿï.Q..ÿÿÿ;
00000C40 D0 07/38 E0 06\00 F0 FF F F F GF 03 B6 F0 FF 3F 30 D.8a..5ÿÿÏ.95ÿ?0
                                                                    00000C40 D0 07 38 E0 06 00/F0 FF F CF 03 B6 F0 FF 3F 30 D.8à..5ÿÿÏ.95ÿ?0
```

НАЧАЛО ПРОЦЕССА

Формула для нахождения кластера в FAT-таблице:

Смещение FAT-таблицы + Номер кластера · Размер кластера в FAT-таблице.

FA	Γ12	FAT16
Целое число	Дробное число	Переводим в 16-ую систему счисления.
Переводим в 16-ую	Округляем в	
систему счисления.	меньшую сторону и переводим в 16-ую систему счисления.	

В получившейся 16-ой записи отделяем последнюю цифру. Теперь оставшаяся часть указывает на строку, а цифра — на столбец. На пересечении этих значений будет байт, на который указывал кластер.



Переводим получившейся значение в 10-ую систему счисления.

КОНЕЦ ПРОЦЕССА

Данный процесс надо повторять до тех пор, пока не дойдем до последнего кластера файла. Он должен указывать на 0xFFF (FAT12) или 0xFFFF (FAT16).

Шаг 7. Выгрузка кластеров файла

Выгружаем все кластеры. Для этого надо скачать все секторы каждого кластера. Не забываем, что в загрузочном секторе указывался *Размер кластера в секторах*.

Формула для перехода к нужному кластеру:

 $(Hомер кластера - 2) \cdot {\it Pазмер кластера в секторах} + {\it Haчало области данных}.$

Если *Размер кластера в секторах* не равен 1, то требуется выгрузить ещё *Размер кластера в секторах – 1* следующих за ним секторов.

По итогу должно быть выгружено:

Размер кластера в секторах · Количество кластеров для хранения файла файлов.

Шаг 8. Подготовка секторов

Переместим все выгруженные секторы в отдельную папку, затем переименуем их в порядке скачивания. Для удобства лучше использовать натуральные числа.

Шаг 9. Объединение секторов

С помощью команды *cat* объединим все секторы в один файл.

Пример: cat 1 2 3 4 > объединенный файл.

Затем можно проверить размер полученного файла с помощью команды ls -l. Он должен равняться значению:

Размер сектора в байтах · Размер кластера в секторах · Количество кластеров для хранения файла.

Шаг 10. Обрезание размера файла

C помощью команды dd обрежем размер объединённого файла до Pазмера файла в байтах.

Общий вид команды:

 $dd\ if = oбъединенный файл\ of = конечный файл\ bs = 1\ count = \$((pasмep файла в байтаx)).$

Шаг 11. Вычисление контрольной суммы

С помощью команды *md5sum* вычислим контрольную сумму.

Общий вид команды: md5sum конечныйфайл.

Вывод команды копируем без имени файла и вставляем на сайте.

ПРИМЕР РЕШЕНИЯ ЗАДАЧИ НА FAT12

Как только на экране появляется загрузочный сектор, начинаем его анализ. Поле «Для заметок» будем использовать как рабочую тетрадь, куда будем вносить исходные данные и решение:

```
offset 00 01 02 03 04 05 06 07 08 09 0A 0B 0C 0D 0E 0F
Имя файла
                                                                   IMzEu/IMzEu/CHgiu/IUvWe
00000010 04 00 02 00 08 F8 06 00 10 00 02 00 00 00 00 00 00 ....ø.......
Для заметок
00000030 4D 45 20 20 20 20 46 41 54 31 32 20 20 20 0E 1F | ME
00000040 BE 5B 7C AC 22 C0 74 0B 56 B4 0E BB 07 00 CD 10 | ¾[ |¬"Àt.V´.»..Í.
                                                    IMzEu/IMzEu/CHgiu/IUvWe
00000050 5E EB F0 32 E4 CD 16 CD 19 EB FE 54 68 69 73 20  ^ëð2äÍ.Í.ëþThis
000000060 69 73 20 6E 6F 74 20 61 20 62 6F 6F 74 61 62 6C is not a bootabl
00000070 65 20 64 69 73 6B 2E 20 20 50 6C 65 61 73 65 20 e disk. Please
                                                    Система хранения - FAT12
000000080 69 6F 73 65 72 74 20 61 20 62 6F 6F 74 61 62 6C insert a bootabl
                                                    Размер сектора в байтах - 0х0200 = 512 байт
00000090 65 20 66 6C 6F 70 70 79 20 61 6E 64 0D 0A 70 72 e floppy and..pr
000000A0 65 73 73 20 61 6E 79 20 6B 65 79 20 74 6F 20 74 ess any key to t
                                                    Размер кластера в секторах - 0х01 = 1
0000000B0 72 79 20 61 67 61 69 6E 20 2E 2E 2E 20 0D 0A 00| ry again ... ...
                                                    Количество зарезервированных секторов - 0х0005 = 5
Количество FAT-таблиц - 0х04 = 4
Размер корневой директории в байтах - 0х0200 = 512 байт
Размер FAT-таблицы - 0x0006 = 6
```

После внесения имеющихся данных рассчитаем основные значения, которые пригодятся в будущем для нахождения директорий, файла и секторов.

Формула для нахождения первого сектора корневой директории:

Количество зарезервированных секторов + Количество FAT - таблиц · Размер FAT - таблицы.

Формула для нахождения размера корневой директории в секторах:

<u>Размер корневой директории в байтах</u> · Количество строк в секторе <u>Размер сектора в байтах</u>

где Количество строк в секторе = 32.

Формула для нахождения начала области данных:

Первый сектор корневой директории + Размер корневой директории в секторах.

Внесём в поле «Для заметок» эти результаты:

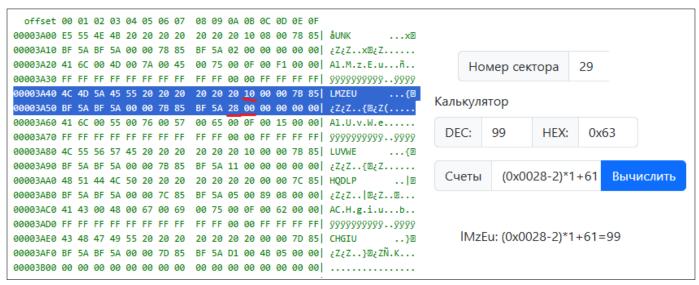
Первый сектор корневой директории - 5+4*6=29
Размер корневой директории в секторах - 512*32/512=32
Начало области данных - 29+32=61

Имея эти данные, перемещаемся в корневую директорию. Для этого в поле «Номер сектора» запишем значение <u>Первого сектора корневой директории</u>. Здесь мы замечаем директории и файлы. Находим директорию с интересующим нас именем, то есть «lMzEu». По значению <u>Атрибута</u> проверяем, что это действительно директория (атрибут должен иметь значение 10). Затем опускаем глаза на строку ниже и замечаем

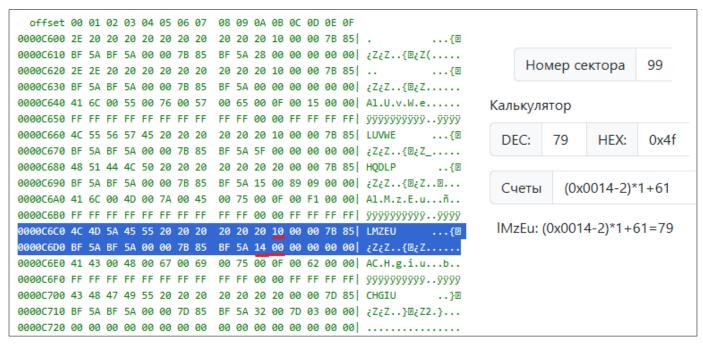
<u>Номер первого кластера директории</u>. Подставим его значение в формулу для перемещения <u>к первому кластеру директории</u>:

 $(Hомер первого кластера директории - 2) \cdot Размер кластера в секторах + Начало области данных$

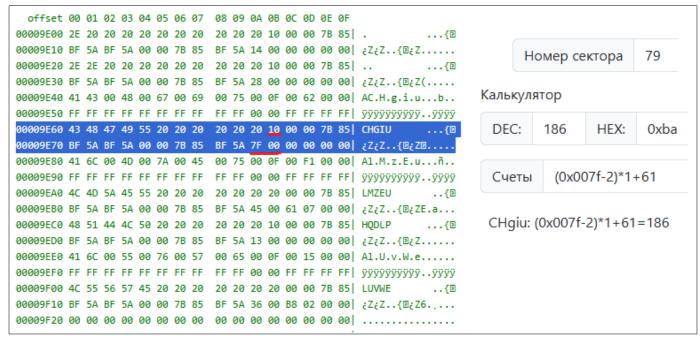
Не стесняемся использовать «Калькулятор», ведь сдать зачёт по дисциплине «Операционные системы» очень важно, а для этого надо сначала получить допуск. Так что не рассчитываем на математику в своей голове, а тщательно всё проверяем. Также занесём результаты вычисления в поле «Для заметок». Теперь мы имеем номер сектора для директории «lMzEu».



Переходим в директорию «lMzEu», введя полученное значение в поле «Номер сектора». Здесь всё то же самое: директории и файлы. Повторяем те же действия, чтоо и раньше и переходим дальше, тоже в директорию с именем «lMzEu»:



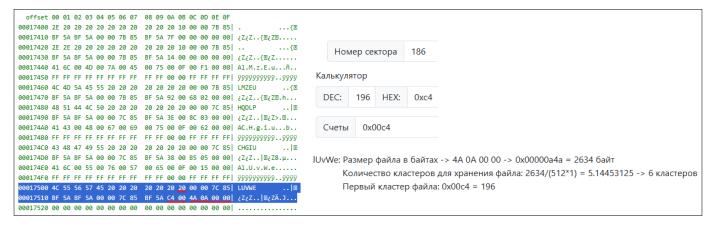
Здесь находим директорию «CHgiu»:



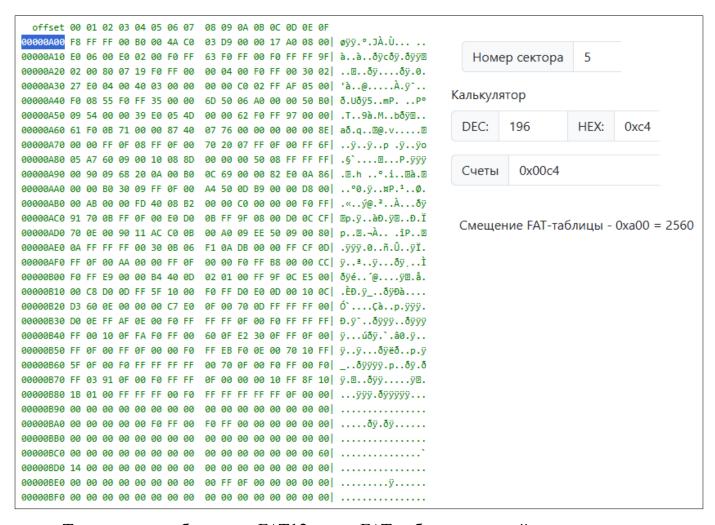
В директории «CHgiu» по заданию должен лежать файл «lUvWe». Найдём его имя и удостоверимся, что это файл (<u>Атрибут</u> равен 20). Теперь вычислим <u>Размер файла в байтах</u>: для этого переведем шестнадцатеричную запись в десятичную. После воспользуемся формулой для нахождения <u>Количества кластеров для хранения</u>

 $\underline{\phi}$ айла: $\left[\frac{P$ азмер файла в байтах $}{P$ азмер сектора в байтах \cdot Pазмер кластера в секторах $} \right]$. Также запишем $\underline{\Pi}$ ервый

кластер файла, чтобы не забыть о нём в будущем:



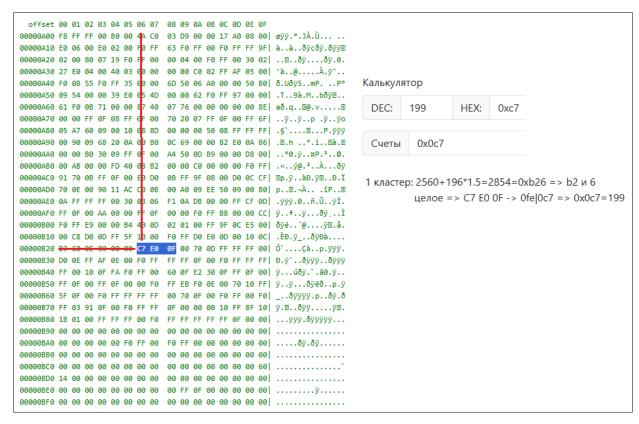
Если до этого момента всё было правильно, то почти вся оставшаяся работа будет проходить только с FAT-таблицей, поэтому перемещаемся к первой таблице: для этого надо пропустить все зарезервированные секторы, то есть в поле «Номер сектора» пишем *Количество зарезервированных секторов*. Сразу же под словом offset находится значение *Смещения FAT-таблицы* в шестнадцатеричной записи. Вынесем это значение в поле «Для заметок»:



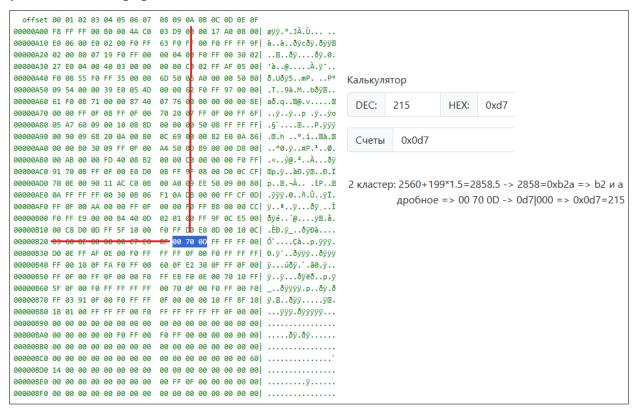
Так как мы работаем с FAT12, то в FAT-таблице каждый кластер занимает по 1,5 байта. Воспользуемся формулой для нахождения кластера в FAT-таблице:

Смещение FAT-таблицы + Номер кластера · Размер кластера в FAT-таблице.

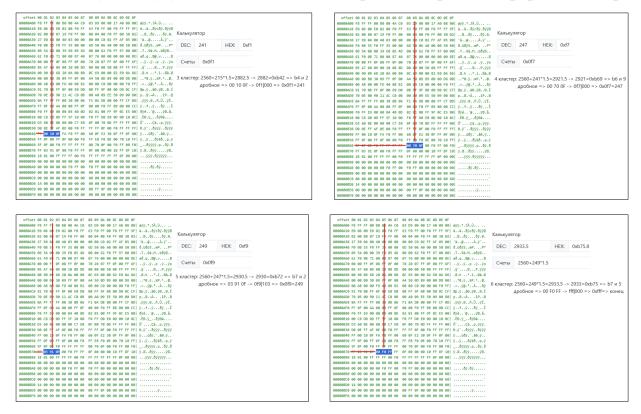
Здесь вместо <u>Номер кластера</u> подставляем значение, посчитанное на позапрошлом этапе, то есть 196. У нас получилось целое число. Это значит, что после того, как мы найдём байт со значениями строки и столбца, равным 0xb20 и 0x06, соответственно, мы возьмем ещё 2 байта справа от найденного. А также после «разворота» и деления пополам, мы возьмём правую часть получившейся записи. Выбранная часть указывает на следующий кластер файла:



Снова подставляем значения в формулу. Теперь <u>Номер кластера</u> равен 199. Значение получилось дробным. Значит, округляем значение вниз до целого значения и после того, как найдём байт в таблице, возьмём ещё «соседей», а также после «разворота» возьмём левую часть записи. Получаем число, указывающее на следующий кластер файла:



Повторяем эти действия до тех пор, пока не получим значение 0xFFF. Когда это произойдёт, то у нас будут данные о всех кластерах, что хранят информацию о файле:



Теперь подставляем все имеющиеся данные о кластерах в формулу для перехода <u>к нужному кластеру</u>:

 $(Hомер \, кластера - 2) \cdot {\it Pasmep \, кластера \, в \, секторах} + {\it Havano \, oбласти \, данных}$

Имеющиесяя данные:

1 кластер: (196-2)*1+61=255

2 кластер: (199-2)*1+61=258

3 кластер: (215-2)*1+61=274

4 кластер: (241-2)*1+61=300

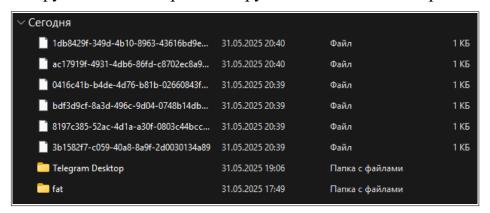
5 кластер: (247-2)*1+61=306

6 кластер: (249-2)*1+61=308

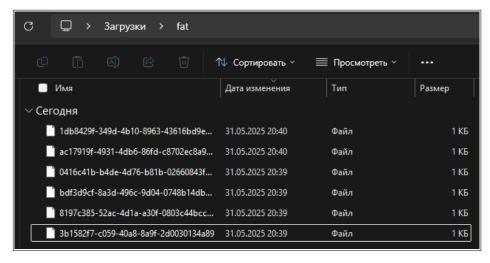
Переходим по всем этим кластерам и выгружаем их. Так как у нас <u>Размер</u> кластера в секторах равен 1, то на каждый кластер скачиваем только 1 сектор:



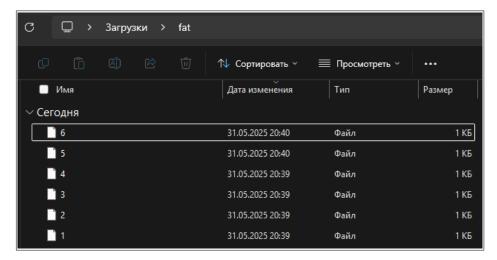
Найдём выгруженные секторы в «Загрузках» с помощью «Проводника»:



Создадим новую папку и переместим в неё скачанные файлы, чтобы нам ничего другого не мешало:



Переименуем файлы в порядке скачивания, используя для удобства натуральные числа в качестве имён:



Перейдём в «Терминал» и выполним следующие команды:

- Для объединения файлов в один:

сат список имён файлов через пробелы (от 1 до последнего) > любое имя файла

- Для изменения размера файла, где *Размер файла в байтах* берём с этапа, где мы только нашли файл на сайте:

 $dd\ if=$ $\underline{ums}\ oбъединенного\ файла\ of=$ $\underline{nьбое\ ums}\ \phi$ $\underline{aйna}\ bs=1\ count=\$((\underline{paзмер}\ \phi$ $\underline{aйnas}))$

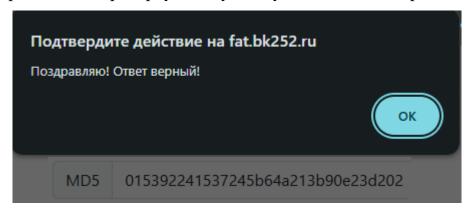
- Для подсчёта контрольной суммы:

md5sum <u>имя файла из прошлой команды</u>

Пример использования команд для нашей задачи:

```
wrada@MSI: /mnt/c/Users/wr. ×
wrada@MSI:/mnt/c/Users/wrada/Downloads/fat$ cat 1 2 3 4 5 6 > file
wrada@MSI:/mnt/c/Users/wrada/Downloads/fat$ ls -l
total 28
-rwxrwxrwx 1 wrada wrada 512 May 31 20:39 1
-rwxrwxrwx 1 wrada wrada 512 May 31 20:39 2
                          512 May 31 20:39
-rwxrwxrwx 1 wrada wrada
                         512 May 31 20:39 4
-rwxrwxrwx 1 wrada wrada
-rwxrwxrwx 1 wrada wrada 512 May 31 20:40 5
-rwxrwxrwx 1 wrada wrada 512 May 31 20:40 6
-rwxrwxrwx 1 wrada wrada 3072 May 31 20:41 file
wrada@MSI:/mnt/c/Users/wrada/Downloads/fat$ dd if=file of=finish bs=1 count=$((2634))
2634+0 records in
2634+0 records out
2634 bytes (2.6 kB, 2.6 KiB) copied, 0.547307 s, 4.8 kB/s
wrada@MSI:/mnt/c/Users/wrada/Downloads/fat$ md5sum finish
015392241537245b64a213b90e23d202 finish
wrada@MSI:/mnt/c/Users/wrada/Downloads/fat$
```

Копируем вывод последней команды без имени файла и вставляем на сайте в поле md5. Отправляем на проверку и получаем уведомление в верхней части экрана:



ФАЙЛОВАЯ СИСТЕМА NTFS

Шаг 0. Надежда

«Per me si va ne la città dolente, per me si va ne l'etterno dolore, per me si va tra la perduta gente.
Giustizia mosse il mio alto fattore; fecemi la divina podestate, la somma sapïenza e 'l primo amore.
Dinanzi a me non fuor cose create se non etterne, e io etterna duro.
Lasciate ogni speranza, voi ch'entrate.»

Шаг 1. Загрузочный сектор

```
offset 00 01 02 03 04 05 06 07 08 09 0A 0B 0C 0D 0E 0F
                                                                    Система хранения
00000000 EB 52 90 4E 54 46 53 20
                              20 20 20 00 02 08 00 00 ERINTFS
                                                              ..... Размер сектора в байтах
00000010 00 00 00 00 00 F8 00 00
                              00 00 00 00 00 00 00 00 | .....ф....... Размер кластера в секторах
                             30 57 01 00 00 00 00 00 | .......... Омещение до MFT таблицы в
00000020 00 00 00 00 80 00 80 00
00000030 04 00 00 00 00 00 00 00
                             73 15 00 00 00 00 00 00
                                                    ..... кластерах
                             6F 6A 68 3D 10 F7 97 38 | ö.....oih=.÷28
00000040 F6 00 00 00 01 00 00 00
00000060 0E BB 07 00 CD 10 5E EB F0 32 E4 CD 16 CD 19 EB| .»..í.^ēð2äí.í.ë
00000070 FE 54 68 69 73 20 69 73 20 6E 6F 74 20 61 20 62 | pThis is not a b
00000080 6F 6F 74 61 62 6C 65 20 64 69 73 6B 2E 20 50 6C ootable disk. Pl
00000090 65 61 73 65 20 69 6E 73 65 72 74 20 61 20 62 6F ease insert a bo
000000A0 6F 74 61 62 6C 65 20 66 6C 6F 70 70 79 20 61 6E otable floppy an
000000B0 64 0D 0A 70 72 65 73 73 20 61 6E 79 20 6B 65 79 d..press any key
000000C0 20 74 6F 20 74 72 79 20 61 67 61 69 6E 20 2E 2E to try again ..
```

Шаг 2. MFT таблица

Формула для первого сектора MFT таблицы:

Размер сектора в байтах · Размер кластера в секторах · Смещение до MFT таблицы в кластерах Размер сектора в байтах

Шаг 3. Корневая директория

Формула для сектора корневой директории:

Смещение MFT таблицы + Размер записи MFT \cdot 5

Размер сектора в байтах

Шаг 4. Таблица индексов для текущей директории

НАЧАЛО ПРОЦЕССА

offset (Смещение до
00005400	46	49	4C	45	30	00	03	00	00	00	00	00	00	00	00	00	FILE0	таблицы
00005410 (05	00	01	00	38	00	03	00	00	02	00	00	00	04	00	00	8	атриоутов
00005420	00	00	00	00	00	00	00	00	06	00	00	00	05	00	00	00		

Смещение текущей директории + Смещение до таблицы атрибутов

Теперь в таблице атрибутов надо найти «А0»:

Если идентификатор атрибута равен «A0», то **процесс** завершается.

Иначе увеличиваем *Смещение до таблицы атрибутов* на значение *Размера атрибута* и переходим к следующему атрибуту. Повторяем процесс снова.

Формула смещения до списка серий:

Измененное Смещение до таблицы атрибутов + Смещение до списка серий от начала атрибута.

Берём первый байт и складываем его цифры. Полученное значение означает сколько байт после первого нужно взять.

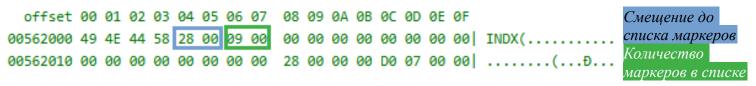
21 <u>01 62 05</u>

Смещение до области данных в кластерах от 0 Размер области данных в кластерах

Формула для сектора области данных на таблицу индексов:

Размер сектора в байтах · Размер кластера в секторах · Смещение до области данных в кластерах Размер сектора в байтах

Шаг 5. Таблица индексов



Формула для смещения до начала данных таблицы индексов:

Смещение таблицы индексов + Смещение до списка маркеров + Количество маркеров · 2.

Получаем смещение, которое должно быть кратно 0x8. Если так не получается, то прибавляем 0x1 до тех пор, пока смещение не станет кратным 0x8.

```
00562540 60 00 4C 00 00 00 00 00
                                                                                                05 00 00 00 00 00 05 00 \cdot 
                                                                                                                                                                                                                            MFT таблииы
                                                                                                                                                                                                                            Смещение до следующего
                                                                                                F6 28 B9 DC 78 D5 DB 01 = .. ÜxÕÛ.ö(¹ÜxÕÛ.
00562550 3D 0B 2E DC 78 D5 DB 01
                                                                                                                                                                                                                            индекса относительно
                                                                                                  3D 0B 2E DC 78 D5 DB 01 | ö(¹ÜxÕÛ.=..ÜxÕÛ.
00562560 F6 28 B9 DC 78 D5 DB 01
                                                                                                                                                                                                                             текущего
00562570 00 00 00 00 00 00 00 00
                                                                                                 00 00 00 00 00 00 00 00
                                                                                                                                                                                                                             Имя рассматриваемого
                                                                                                                                                                              .....c.d.g.
00562580 20 00 00 10 00 00 00
                                                                                                 05 00 63 00 64 00 67 00
                                                                                                                                                                                                                              атрибута
00562590 6D 00 78 00 00 00 00 00
                                                                                                 6E 00 00 00 00 00 01 00 m.x....n....
005625A0 60 00 4C 00 00 00 00 00
                                                                                                 05 00 00 00 00 00 05 00
                                                                                                                                                                         `.L.....
005625B0 97 FD 38 DC 78 D5 DB 01
                                                                                                97 FD 38 DC 78 D5 DB 01 | =DâÜxÕÛ. Dý8ÜxÕÛ.
005625C0 3D 87 E2 DC 78 D5 DB 01
005625D0 00 00 00 00 00 00 00 00
                                                                                              00 00 00 00 00 00 00 00
005625E0 20 00 00 10 00 00 00 00
                                                                                                 05 00 4C 00 74 00 63 00 l
                                                                                                                                                                              ......L.t.c.
```

Смотрим на имя, если оно не равно папке или файлу, который требуется найти, то переходим на следующий индекс, путем сложения *текущего смещения* и смещения до следующего атрибута.

Формула для подсчета смещения до файла/директории:

Смещение МЕТ таблицы + Смещение относительно МЕТ таблицы.

Формула для получения сектора, в котором хранится файл/директория:

Смещение до файла/диреткории

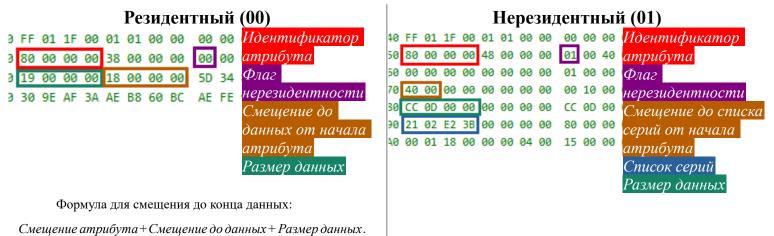
Размер сектора в байтах

КОНЕЦ ПРОЦЕССА

Повторяем этот процесс до тех пор, пока не доберемся до файла.

Шаг 6. Файл

В таблице индексов надо найти атрибут «80», затем определить его резидентность.



Шаг 7. Выгрузка секторов файла

Выгружаем все секторы, начиная от того, где был найден атрибут «80», заканчивая тем, где находится смещение конца данных.

Шаг 8. Подготовка секторов

Переместим все выгруженные секторы в отдельную папку, затем переименуем их в порядке скачивания. Для удобства лучше использовать натуральные числа.

Шаг 9. Объединение секторов

С помощью команды *cat* объединим все секторы в один файл.

Пример: cat 1234>объединенный файл.

Затем можно проверить размер полученного файла с помощью команды ls -l.

Шаг 10. Обрезание размера файла

С помощью команды dd обрежем размер объединённого файла до Pазмера файла в байтах и при необходимости пропустим некоторые байты.

Общий вид команды:

 $dd\ if = \phi a \ddot{u} \pi 1\ of = \phi a \ddot{u} \pi 2\ bs = 1\ skip = \$((nponyck байтов))\ count = \$((paзмер \phi a \ddot{u} \pi a в байтаx)).$

Шаг 11. Вычисление контрольной суммы

С помощью команды *md5sum* вычислим контрольную сумму.

Общий вид команды: md5sum конечныйфайл.

Вывод команды копируем без имени файла и вставляем на сайте.

ПРИМЕР РЕШЕНИЯ ЗАДАЧИ НА NTFS

Не будет. Мне в лом текстом всё это расписывать. Может, видосик запишу, но там уже придётся разбираться самостоятельно, потому что я буду использовать свои приёмы, которые создавал для личного удобства.