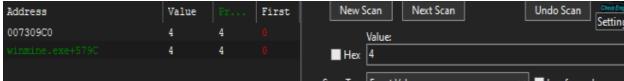
1)Freeze Timer: запустим cheatEngine и запустим поиск по значению в бинаре. Для начала это будет 0, т.к. таймер игры не запущен. После первого удачного нажатия на поле(или нет) таймер будет запущен:



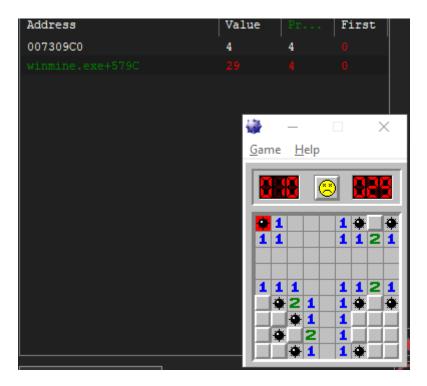
После проигрыша таймер остановит ход времени. По этому значению мы и будем искать область памяти в cheatEngine



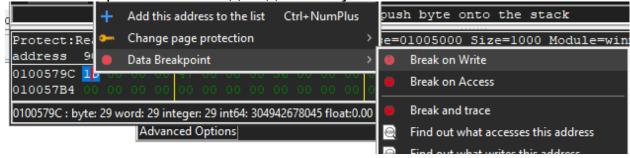


Всего найдено 2 записи со значением 4. Нам нужная вторая.

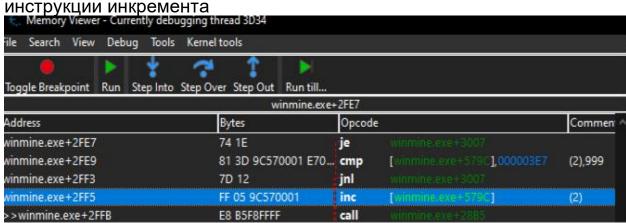
Это легко проверить, запустив игру заново. Будет видно, как значение данного участка памяти изменяется параллельно значению таймера в игре.



Поставим бряк на запись для данного участка памяти



Начнем новую игру и программа остановит своё выполнение на

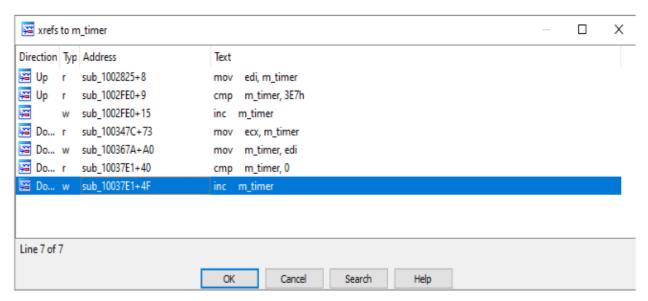


идем в иду по данному адресу и видим такой участок кода

```
int sub_1002FE0()
{
  int result; // eax

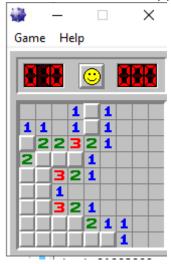
  if ( dword_1005164 )
    {
     if ( m_timer < 999 )
        {
         ++m_timer;
         sub_10028B5();
         result = sub_10038ED(1);
     }
    }
    return result;
}</pre>
```

и переименовываем переменную в m\_timer. Ищем перекрестные ссылку данной переменной



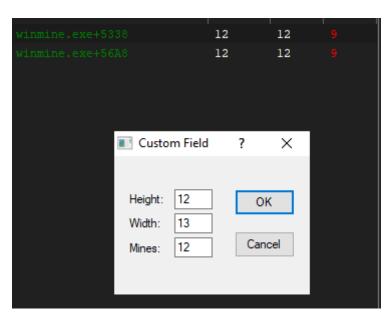
достаточно заNOPать инструкции с инкрементов переменной m\_timer, чтобы таймер больше не работал (адреса инструкций: 0x01003830, 0x01002FF5)

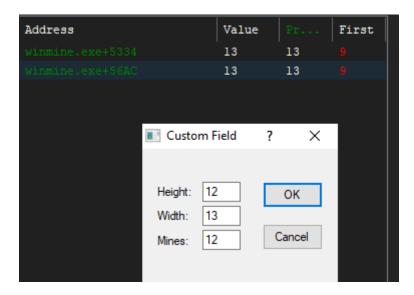
Как можем наблюдать, таймер действительно больше на работает:



DONE!

2)Extract Tile Layout: с помощью cheatEngine найдем область памяти, в которой хранится информация о размерах игрового поля. Установим значение 9 и выполним поиск, после чего изменим значение на высоты на 12, ширины на 13 и снова просканируем память



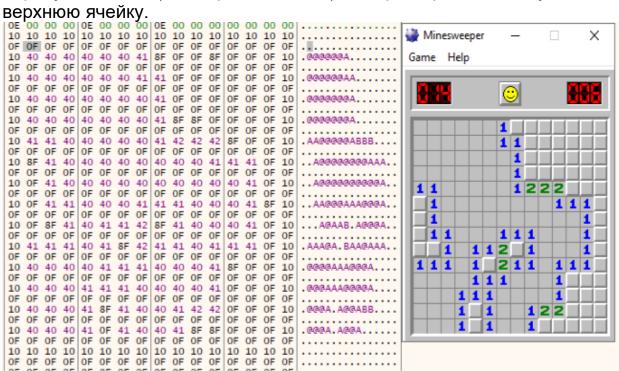


Посмотрим в ida на этот участок памяти и его перекрестные ссылки. натыкаемся на один интересный момент....

Это использование какого-то массива. Предположительно, в нём и хранится наша карта

```
v2 = & m_map[32 * a2 + a1];
  if ( *v2 >= 0 )
   sub_1003084(a1, a2);
   LOWORD(v3) = dword_10057A4;
   if ( dword_10057A4 == dword_10057A0 )
      LOWORD(v3) = __lose_func(1);
 else if ( dword_10057A4 )
   sub_1002EAB(a1, a2, 76);
   LOWORD(v3) = __lose_func(0);
  }
 else
  {
   v3 = 1;
   if (height > 1)
      for ( i = (char *)&byte_1005360; ; i += 32 )
       v5 = 1;
        if ( width > 1 )
          break;
LABEL 8:
        if ( ++v3 >= height )
          return v3;
      while (i[v5] < 0)
        if ( ++\sqrt{5} >= width )
          goto LABEL_8;
      *v2 = 15;
      m map[32 * v3 + v5] |= 0x80u;
      LOWORD(v3) = sub_1003084(a1, a2);
```

проверим это запустив сапера под отладчиком и перейдя по нужному адресу в памяти. (Размер поля 14х14) выберем крайнюю левую



## Получим такие значения:

0х40 – проверенная пустая ячейка

0х41 – ячейка со значением 1

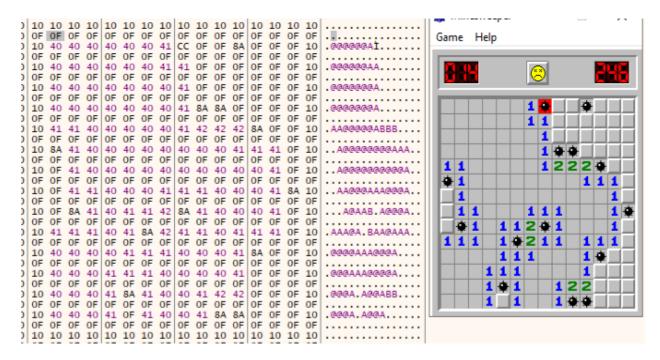
0х42 – ячейка со значением 2

0х43 – ячейка со значением3

0x8F - мина

0х0F – пустая невыбранная ячейка

Если специально выбрать мину, массив примет дополнительные значения:

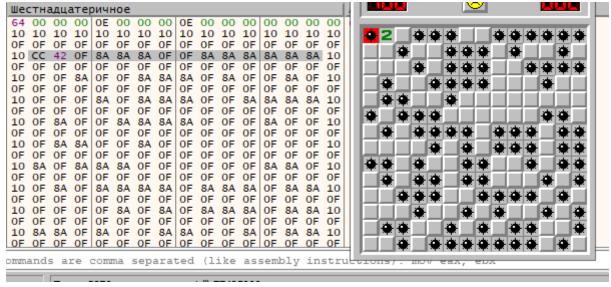


0xCC – мина, на которой мы «подорвались»

0х8А – помеченная мина при проигрыше

3)Inert Mine Tiles достаточно изменить значение байта 0x8F (означает мину) на 0x8E (помеченная мина), чтобы ячейка не сработала

4)Show Mines заметим, что после проигрыша мины в памяти меняют своё значение с 0x8F на 0x8A



Поставим бряк на запись на тот байт, в котором находится мина и специально проиграем. Отладчик остановится на на адресе 0x01002FCA в функции sub\_01002F80. Проанализировав её в иде мы поймем, что она пробегается по игровому полю и помечает мины значением 0x8A, после чего вызывается функция sub\_0100272E, которая и отвечает за вывод мин на экран. Проанализировав данную

функу мы поймем, что используется GDI и и как написать функции вывода мин на игровое поле.