

## TSR প্রোগ্রামিং

(পূর্ব প্রকাশিতের পর)

### CLOCK

কৃত সংখ্যার আলোচনার ভিত্তিতে খুব সহজে একটি TSR CLOCK এর প্রোগ্রাম লেখা যায়। `kernel.gettim()` এর মাধ্যমে সিস্টেম থেকে সময় পড়তে নিতে হবে। খুবই কালা হারিয়ে `timer` টিপ প্রতি সেকেন্ডে `1১.২` টিপুলস পাঠায় এবং প্রতিটি `Pulse` এর সাথে ইন্টারপুট `৮` এর `ISR` এক্সিকিউট করে। সুতরাং উপরের ইন্টারপুটের আনুষঙ্গিক প্রতিস্থাপন করার জন্য যে `ISR` লিখতে হবে সেখানে হিসাব রাখতে হবে এটা কত বার কল হলো। `count` নামে একটি `Global variable` তৈরী করার করে প্রতিবার কলের জন্য `count` এর মান এক বাড়িয়ে দিতে হবে। এই নতুন `ISR` একটি ফাংশনের কল করতে যে স্ট্রীম সময় দেখাবে। এই ফাংশনে দেখতে হবে `count` এর মান `1১` হলো কি না, যদি হয় তবে সেকেন্ডের মান এক বাড়িয়ে দিয়ে `count` কে শূন্য করে দিতে হবে। বহিঃতু সেকেন্ডে `1১.২` টা বিট দেয় সুতরাং প্রতি `৮` সেকেন্ডে একটি একটি বিট হয়বে। এটা টিক করার জন্য প্রতি  $(e \times 1১) = ৯০$  সেকেন্ডে পুরান সেকেন্ডের মান এক কমিয়ে দিতে হবে। সেকেন্ডের মান `০০` হলে মিনিটকে এবং মিনিটকে `৬০` ঘণ্টাকে পরিবর্তন করে মাসগুলো যদিওর দেখালাই করা শেষ। তবে এত কামালাসা না হয়ে `Count` এর মান `1১` হওয়া মাত্র সিস্টেম থেকে আবার সময় পড়ে নিয়ে দেখানো যেতে পারে।

সময়কে স্ট্রীমে দেখানোর জন্য এমন কোন ফাংশন ব্যবহার করা উচিত না, যেটা সময় দেখে বেশী। এক্ষেত্রে `video RAM` এর সাহায্য নেওয়া শ্রেয়। খুব সহজে `video RAM` হলো স্ক্রীনের হুবহু একটি অবস্থা `RAM`-এ থাকে। দেখানো সরাসরি কিছু দেখা যায় স্ক্রীনেই `Echo` করা। এখানে কাজ খুব ক্রমত হয়ে। `Video RAM`-এ লিখতে লিখতে হয় তা `CLOCK` প্রোগ্রামের মধ্যে দেখাও আছে। নীচে সম্পূর্ণ প্রোগ্রামটা দেওয়া হলো। প্রোগ্রামটিকে `EXE` বানিয়ে `DOS` কম্পাইল থেকে রান করলে স্ক্রীনে `CLOCK` দেখাবে। `TURBO C` এর এডিটর থেকে `QSSHELL` এর মাধ্যমে বোরিয়ে নেবে এটাকে রান না করানো ভালো। এতে মেমোরী মানেমেন্টে সমস্যা হতে পারে।

```

#include <conio.h>
#include <time.h>

void km_initialize()
void check_video_memory()
void interrupt_handler()
void interrupt_handler2()
void interrupt_handler3()
void interrupt_handler4()
void interrupt_handler5()
void print_status(int,char *)

int far count=0;
char busy=0;
int video_base;
struct time t;
main()
{
    union REGS r;
    struct SREGS s;

    check_video_memory();
    old_count=getenv("count");
    if (old_count) setenv("count",old_count); // set a flag w/
    else {
        printf("TSR is already installed");
        return;
    }
    r.eh=0x00;
    int8x=0x00; // when the active flag address of
    old_count=r.eh; // set old address of
    old_count=getenv("count");
    setenv("count",old_count); // replace old w/ new of
    setenv("count",old_count);
    km_initialize(); // main TSR of
    km_initialize(); // main TSR of
}
void interrupt_handler(int) // use ISR, or
count++;
if (count==11) // call original routine w/
if (video_base) km_initialize(); // km_initialize();

void interrupt_handler2(int)
if (count>9) km_initialize();

void km_initialize() // TSR routine w/
if (count==0) // do the div 10 count may be greater than 10 or
count=0;
if (count>0)
    setenv("count",count);
else // don't allow second time activation of
setenv("count","");
}
}
void print_status(int,char *,char far sp)
    printf("%d,%d,%d,%d,%d\n",count,old_count,
    count,old_count,old_count);
    printf("%d,%d,%d,%d,%d\n",count,old_count,
    count,old_count,old_count);
    printf("%d,%d,%d,%d,%d\n",count,old_count,
    count,old_count,old_count);
    printf("%d,%d,%d,%d,%d\n",count,old_count,
    count,old_count,old_count);
}

```

```

kernel(1)00;
kernel(2)00;
kernel(3)00;
kernel(4)00;
kernel(5)00;
kernel(6)00;
kernel(7)00;
kernel(8)00;
kernel(9)00;
kernel(10)00;
kernel(11)00;
kernel(12)00;
kernel(13)00;
kernel(14)00;
kernel(15)00;
kernel(16)00;
kernel(17)00;
kernel(18)00;
kernel(19)00;
kernel(20)00;
kernel(21)00;
kernel(22)00;
kernel(23)00;
kernel(24)00;
kernel(25)00;
kernel(26)00;
kernel(27)00;
kernel(28)00;
kernel(29)00;
kernel(30)00;
kernel(31)00;
kernel(32)00;
kernel(33)00;
kernel(34)00;
kernel(35)00;
kernel(36)00;
kernel(37)00;
kernel(38)00;
kernel(39)00;
kernel(40)00;
kernel(41)00;
kernel(42)00;
kernel(43)00;
kernel(44)00;
kernel(45)00;
kernel(46)00;
kernel(47)00;
kernel(48)00;
kernel(49)00;
kernel(50)00;
kernel(51)00;
kernel(52)00;
kernel(53)00;
kernel(54)00;
kernel(55)00;
kernel(56)00;
kernel(57)00;
kernel(58)00;
kernel(59)00;
kernel(60)00;
kernel(61)00;
kernel(62)00;
kernel(63)00;
kernel(64)00;
kernel(65)00;
kernel(66)00;
kernel(67)00;
kernel(68)00;
kernel(69)00;
kernel(70)00;
kernel(71)00;
kernel(72)00;
kernel(73)00;
kernel(74)00;
kernel(75)00;
kernel(76)00;
kernel(77)00;
kernel(78)00;
kernel(79)00;
kernel(80)00;
kernel(81)00;
kernel(82)00;
kernel(83)00;
kernel(84)00;
kernel(85)00;
kernel(86)00;
kernel(87)00;
kernel(88)00;
kernel(89)00;
kernel(90)00;
kernel(91)00;
kernel(92)00;
kernel(93)00;
kernel(94)00;
kernel(95)00;
kernel(96)00;
kernel(97)00;
kernel(98)00;
kernel(99)00;
kernel(100)00;

```

### HOTKEY

`CLOCK` এর প্রোগ্রামে ইন্ট্রুটের ভিত্তিতে কাজ করার সেন্স উদাহরণ নাই। অনেক `TSR` প্রোগ্রামের আর্কাইভেশন কিভাবে ইন্ট্রুটের উপর নির্ভর করতে পারে। সুতরাং এ সম্পর্কে না বললে অনসম্পূর্ণ থেকে যাবে।

যদিই কিভাবেও কোন কী প্রেস করা হয় তখন ইন্টারপুট `৯` এর `ISR` এক্সিকিউট করে। এই `ISR` পোর্ট থেকে একটি ক্যাডেট্রার পাড়ে বাফারে রেখে দেয়, এটাকে ক্যাডেট্রার বাফার বলে। যখন `DOS` বা `BIOS` এর কিবোর্ড ইন্ট্রুট ফাংশনের কল করা হয়, তখন ফাংশনটা পোর্ট থেকে না পড়তে শুধুমাত্র ক্যাডেট্রার বাফার থেকে করে এবং বাফার থেকে ক্যাডেট্রার পাড়ে নেয়। সুতরাং প্রোগ্রামের মধ্যে বাফার তৈরি করে সবেই বাফার যা কোন কী প্রেস করা হয়েছে কিনা। যদি আমাদের প্রত্যাশিত কী প্রেস করা হয় তাহলে তার জন্য প্রয়োজনীয় কাজ করা যেতে পারে।

এমন দেখা যায় বাফার থেকে কিভাবে পড়তে হবে। এই বাফারটা একটা সারির মতো। এর একটা `Start` এবং একটা `End pointer` থাকে। `Start pointer` যে `Key` প্রেস করা হয়েছে তাকে পড়েই বাফার থাকে। এই `Start pointer` এর লোকেশন `0000:041A` (ডেসিমালে `1০৪০`)। সুতরাং এই লোকেশনে একটা পন্টারের সৌত করে সবেই বাফার থেকে ক্যাডেট্রার পাড়া যায়। যদি `Start` ও `End` এর মান একই হয় তাহলে বোঝা যায় বাফার শূন্য।

ধরা যাক, কোন `TSR` প্রোগ্রাম `F1` প্রেস করলে সক্রিয় এবং `F2` প্রেস করলে নিষ্ক্রিয় হয়। `TSR` কে কিভাবে নিষ্ক্রিয় করা যায় তা পরে আলোচনা করা হবে। এখন দেখা যাক `F1` এবং `F2` প্রেস করার জন্য যে `ISR` লিখতে হবে সেটা কেমন।

```

void interrupt Key_press()
{
    int far *t2=(int far *) 1050;
    char far *t=(char far *) 1050;
    (*old_key)(); //old ISR/
    if (*t=="(F1)") { //not Empty/
        t+="-F1"+0;
        switch(*t)
        {
            case 59:Key=1;break;
            case 60:Key=2;break;
        }
        *(t2+1)="t2"/make buffer zero"/
    }
}

```

এখানে শুধু কী-এর একটি মান দেওয়া হয়েছে। পরে এই মান অনুসারে `TSR` স্ক্রীনের এক্সিকিউশন নিয়ন্ত্রণ করা হবে।

একটা উদাহরণ দেওয়া যাক। এমন একটা প্রোগ্রাম লিখতে হবে যা পাঁচ মিনিট ধরে কোন কী প্রেস না করলে স্ক্রীনে অক্ষ (blank) করে দেবে। টিক ক্যালকুলেটরের ক্যাউন্টার আছে কি না। বাফার শূন্য থাকলে অর্থাৎ কোন কী প্রেস করা না হলে সময় হিসাব করতে হবে। কোন কী প্রেস করা হলে এই হিসাবকৃত সময়কে শূন্য করে দিতে হবে। `CLOCK` প্রোগ্রামের মতো এখানেও `count` ব্যবহার করতে হবে। এর মান `60*১১=৬৬০` হওয়ার পর `০` যদি কোন কী প্রেস করা না হয় তাহলে স্ক্রীনে যা আছে সেট করে রেখে স্ক্রীনে পুরোপুরি মুছে দিতে হবে। এরপর কোন কী প্রেস করা মাত্র স্ক্রীনে `Restore` করতে হবে এবং `count` কে শূন্য করে দিতে হবে।

(সেবে)

### ভুল সংশোধন

মূল্যই `৯০` সংখ্যায় "আপনার শিথিল করে কই থেকে কলুন-১" প্রকাশের ২য় পৃষ্ঠার ২য় কলামের শেষের দিকের লাইন "কেন সিস্টেম-এর ..... অনুপাতে সেট করা যায়"-এর পরিবর্তে নীচের লেখাটি পড়তে হবে।  
 "সেবের সিস্টেম-এর সিপিইউ `৮` মেগাহার্টজ-এর চেয়ে বেশী ক্রম গতিসম্পন্ন এবং হার্ড-ডিস্কের আকসিস টাইম `৪০` মিলিসেকেন্ডের চেয়ে কম সেই হার্ড-ডিস্কের ইন্টারপুট `1১২` অনুপাতে সেট করা যায়।"