

Učebnice Assembleru 86

Tato učebnice měla být původně vydána jako skripta pro školu, na které učím. Protože však došlo k mnoha objektivním problémům (prostě nebyly peníze), nabízím je touto cestou všem, kteří programují v Turbo Pascalu. I když v současné době převážně programuji v Delphi, znalosti z této učebnice využívám. Pokud budete informace z tohoto dokumentu někdo používat, chte tak prosím s poznámkou o autorovi (copyright najdete na konci textu).

Obsah:

- [Úvodem](#)
- [Terminologie](#)
- [Programátorský model mikroprocesoru 8086](#)
 - [Segmentace pameti](#)
- [Vkládaný assembler v jazyce Turbo Pascal](#)
- [Instrukce presunu dat](#)
 - [Presuny registr - registr, registr - pamet](#)
 - [Metody adresace](#)
 - [Prefix preskocení](#)
 - [Práce se zásobníkem](#)
 - [Presuny vstup-výstup - registr](#)
 - [Další presuny](#)
- [Instrukce dosazení adresy](#)
 - [Ukazatel](#)
- [Aritmetické instrukce](#)
 - [Scítání](#)
 - [Odcítání](#)
 - [Násobení](#)
 - [Delení](#)
 - [Zmena počtu bitu](#)
 - [Práce s čísly v kódu BCD](#)
- [Instrukce logických operací](#)
 - [Použití logických operací](#)
- [Instrukce posuvu a rotací](#)
 - [Použití posuvu a rotací](#)
- [Instrukce skoku](#)
 - [Náveští](#)
 - [Nepodmíněný skok](#)
 - [Podmíněný skok](#)
- [Nepodmíněný a podmíněný cyklus](#)
- [Nastavení registru příznaku](#)
- [Vyclenění pameti pro proměnné v bloku asm](#)
- [Instrukce pro práci s retezci](#)
 - [Prefix opakování](#)
- [Nedokumentované instrukce](#)
- [Volání podprogramu](#)
- [Tvorba podprogramu](#)
- [Prerušení](#)
- [Rezidentní programy](#)
- [Literatura](#)

- [Instrukční soubor 80\[2\]86](#)

Úvodem

Žijeme v době, kdy nás počítače obklopují na každém kroku. Jejich výhodou je možnost ovlivnit své chování podle našich potřeb. Proto i ten nejlepší počítač nedokáže pracovat bez programu, který mu dává instrukce, jak se za kterých okolností chovat. Proto bude vždy nutné, aby určitá skupina lidí byla schopna tyto programy tvořit. Myslím si, že programátoři budou i při sebedokonalejším technickém vybavení spolutvůrci systému, které ulehčují lidem práci. Mezi základní znalosti každého programátora patří alespon minimální znalost Jazyka symbolických adres, kterému říkáme assembler. Protože tvorba složitějších programů jen v ASM86 by byla zdoluhavá, nabízí se možnost vytvářet je ve vyšším programovacím jazyce, a v assembleru tvořit jen ty jeho části, které se často opakují, a přitom není jejich tvorba náročná. Tyto bloky se nejlépe programují v tzv. vloženém assembleru.

Terminologie

- **Bit** - nejnižší jednotka nesoucí informaci, může nabývat hodnoty buď 1, nebo 0.
- **Slabika** - byte, pulslovo, to je označení pro 8 bitů (bitů čísujeme 7-0 poporadě), může nést hodnotu čísla se znaménkem (-128-127, shortint) nebo bez znaménka (0-255, byte); za počet slabik píšeme B (kB, MB).
- **Pulslabika** - pulbyte, nibl, označení pro 4 bity.
- **Slovo** - word, dvě slabiky, označení pro 16 bitů (bitů čísujeme 15-0 (7-0, 7-0) poporadě), může nést hodnotu čísla se znaménkem (-32768-32767, integer) nebo bez znaménka (napr. adresa, 0-65535, word).
- **Instrukce** - pokyn mikroprocesoru k vykonání nějaké činnosti (presun, secti).
- **Program** - posloupnost instrukcí, které vedou k vykonání úlohy. Program je většinou uložen na disku ve formě souboru (typu EXE, COM). V něm je uložena rada čísel, které znamenají jednotlivé instrukce (strojový kód). Po spuštění je buď celý program, nebo jeho část, uložena do paměti počítače.
- **Prekladac** - program umožňující převést algoritmus zapsaný v textovém tvaru do strojového kódu mikroprocesoru. Ve strojovém kódu jsou jednotlivé instrukce zapsány s pomocí jedné, či více slabik, které jsou pro každou instrukci odlišné. Jestliže tedy necháme počítač, aby četl instrukce z části paměti, kde jsou data (ne operační kód instrukcí), dojde většinou k "zmrznutí" počítače, protože data mohou obsahovat kódy znamenající instrukce nesmyslného programu.
- **Mikroprocesor** - v každém počítači nalezneme jeden, či více mikroprocesorů. Jedná se o část zajišťující presuny dat v počítači a jejich zpracování. Uvnitř mikroprocesoru jsou vždy tyto části:
 - **Aritmeticko-logická jednotka (ALU)** - je to sčítacka doplněná o posuvné registry a logické obvody. Vykonává operace spojené se zpracováním dat: matematické, logické a posuvy (rotace). Počet bitů, se kterými je schopna ALU pracovat, udává, kolikabitový je celý mikroprocesor.
 - **Registry** - jsou rychlé paměti určené pro zaznamenávání dat a adres. Jednotlivé mikroprocesory se od sebe liší počtem registru a jejich velikostí, která udává, jak velké číslo jsme schopni v něm uchovat. Jestliže registr slouží jako vstupní a výstupní pro hodnoty určené ALU, říkáme mu stradac.
 - **Dekodér instrukcí** - dekoduje číslo, které pro mikroprocesor znamená instrukci .
 - **Obvody řízení** - zajistí vykonání instrukce vytvořením posloupnosti impulsu, která ovlivní jednotlivé části procesoru tak, aby po ukončení této posloupnosti byla instrukce vykonána. Tato posloupnost je ovlivněna mikroprogramem popisujícím jednotlivé instrukce.
- **Paměť** - je část počítače, kde je uložen program a data.
- **Zásobník** - je část paměti sloužící k odkládání dat, případně k předávání hodnot mezi podprogramy.
- **Vstupní-výstupní porty** - za ně považujeme obvody, které jsou určené k předání dat do, nebo z počítače.
- **Adresa** - číslo označující místo slabiky v paměti, nebo vstupního/výstupního portu, se kterým chceme pracovat (tzn. kam chceme zapsat, odkud chceme číst). Maximální velikost adresy určuje velikost adresového prostoru, tedy počet slabik v paměti, nebo počet vstupně/výstupních portů.
- **Systémová sběrnice** - je soustava vodičů určená k transportu dat, řídicích signálů a adres mezi

mikroprocesorem, pamětí a vstupně výstupními obvody. Má tyto části:

- o **Datová sběrnice** - určená k přesunu dat a kódu instrukcí.
- o **Adresová sběrnice** - určená k přesunu adres slabik v paměti a adres vstupně-výstupních portů.
- o **Rídící sběrnice** - určená k synchronizaci všech částí počítače.

Programátorský model mikroprocesoru 8086

Obvod 8086 je univerzální šestnáctibitový mikroprocesor. Má šestnáctibitovou ALU, to znamená, že je schopen provádět operace s šestnáctibitovými čísly. S okolím komunikuje po šestnáctibitové datové a dvacetibitové adresové sběrnici.

Segmentace paměti

Vzhledem k tomu, že obvod 8086 je schopen práce s pamětí o velikosti 1MB a obsahuje jen šestnáctibitové registry, je nutná tzv. segmentace paměti. Jedná se o logické dělení paměti do bloků po 64kB. Tomuto bloku říkáme segment a jeho počátek určuje programátor, případně je mu přidělen podle volného místa v paměti. Jediný požadavek na umístění počátku segmentu je, aby jeho adresa byla násobkem šestnácti. Umístění jednotlivých slabik v segmentu určuje offsetová část adresy (offset). Ta určuje, kolikátá je slabika od počátku segmentu. Adresa se skládá ze dvou částí: segment a offset. Obe tyto části jsou šestnáctibitové. Protože ale pro adresování paměti je nutné dvacet bitů, jsou za segmentovou adresu vyjádřenou binárně přidány čtyři bity s hodnotou nula (proto každý segment začíná na násobku šestnácti). K tomuto dvacetibitovému číslu je potom přičteno šestnáctibitové číslo určující offsetovou adresu. Takto vzniká dvacetibitové číslo znamenající skutečné umístění slabiky v paměti (fyzická adresa).

Výpočet skutečné adresy dvojkově:

```
segment:ssssssssssssss0000
+offset:0000ooooooooooooo
-----
adresa:aaaaaaaaaaaaaaaa
```

(segment jsou jednotlivé bity segmentové části adresy doplněné na konci o čtyři nuly, offset jsou jednotlivé bity offsetové části adresy doplněné na začátku o čtyři nuly, adresa je součet, tedy jednotlivé bity skutečné adresy)

Výpočet skutečné adresy hexadecimálně:

```
segment:ssss0
+offset:00000
-----
adresa:aaaaa
```

(segment jsou jednotlivé cifry segmentové části adresy doplněné na konci o jednu nulu, offset jsou jednotlivé cifry offsetové části adresy doplněné na začátku o jednu nulu, adresa je součet, tedy jednotlivé cifry skutečné adresy)

Například: Místo v paměti s adresou segmentu \$AB1E a offsetu \$1111 má skutečnou adresu:

```
segment:AB1E0
+offset:01111
-----
adresa:AC2F1
```

Tento způsob adresace umožňuje snadný přenos programu v paměti a jeho schopnost pracovat v každé její

části. Program si pro svoji činnost vyčlení segment pro data, zásobník a strojový kód (instrukce). Na tyto bloky ukazují jednotlivé segmentové registry.

Důsledky segmentace:

- přičteme-li k segmentové části adresy jedničku, zvýšíme skutečnou hodnotu adresy o šestnáct (což je to samé, jako bychom zvýšili offsetovou část adresy o šestnáct)
- skutečnost, že se adresa tvoří součtem dvou čísel, vede k tomu, že stejné místo v paměti můžeme určit několika kombinacemi adres segmentu a offsetu dávajícími v součtu jeho fyzickou adresu

Pochopení segmentace paměti je spíše ve znalosti dvojkové a šestnáctkové číselné soustavy.

POZOR!!! Neměli bychom zamenovat pojmy segment a selektor. Segment určuje jen umístění bloku paměti. Selektor je použit u vyšších typů procesoru a jedná se vlastně o poradové číslo v tabulce, která nese informace o vyčleněných místech paměti a jejich vlastnostech.

Z hlediska programátora jsou nejdůležitější registry. Ty se dělí na

- registry pro všeobecné použití:
 - datové registry - šestnáctibitové (všechny vyhovují definici strádace), které je možné dělit na poloviny po osmi bitech, jejich použití bude probráno v dalších kapitolách:
 - **AX (AH,AL)** - strádac pro násobení a dělení, vstupně-výstupní operace
 - **BX (BH,BL)** - nepřímá adresace paměti (báze)
 - **CX (CH,CL)** - počítadlo při cyklech, posuvech a rotacích
 - **DX (DH,DL)** - nepřímá adresace vstupu/výstupu
 - ukazatele a indexregistry - pro umístění adresy (offsetu):
 - **BP** - bázeový registr
 - **SP** - ukazatel zásobníku
 - **DI** - adresa cíle
 - **SI** - adresa zdroje
 - **IP** - ukazatel na aktuální místo programu
- registr příznaku (**F**) - obsahuje šest bitů (indikátorů), které mikroprocesor nastavuje podle výsledku právě provedené operace, a umožňuje tak větvit program:
 - **CF** - Carry Flag, nastaví se do log. jedna, jestliže při právě provedené operaci došlo k přenosu z nejvyššího bitu osmibitového, nebo šestnáctibitového výsledku; tento indikátor je také využíván při posuvech a rotacích
 - **PF** - Parity Flag, se nastaví do log. jedna, pokud dolních osm bitů výsledku obsahuje sudý počet jedniček (a naopak)
 - **AF** - Auxiliary Carry Flag, nastaví se do log. jedna při přenosu 1 ze spodní poloviny nižší slabiky do vyšší; využívá se v BCD aritmetice (přenos do vyššího rádu)
 - **ZF** - Zero Flag, je v log. jedna při výsledku rovném nule
 - **SF** - Sign Flag, je v log. jedna při záporném výsledku
 - **OF** - Overflow Flag, nastaví se do log. jedna, jestliže došlo k aritmetickému přetečení (výsledek se nevešel do cíle)

Tyto registry se nastavují automaticky, jestliže proběhla instrukce, která je nastavuje. Registr F je doplněn i třemi řídicími registry, které ovlivňují běh programu:

- **TF** - Trap Flag, jestliže je nastavený v log. jedna, mikroprocesor je uveden do krokovacího režimu; je tak umožněno odladení programu
- **IF** - Interrupt Enable Flag, při log. jedna umožňuje vykonání maskovatelného přerušení, tzn. programovou obsluhu událostí
- **DF** - Direction Flag, je určen k řízení směru zpracování retezových operací; při log. jedna se data zpracovávají sestupně (a naopak)

Tyto tri registry muze nastavit jen programator vhodnymi instrukcemi. Mikroprocesor je sam nenastavuje. Jestliže s registrem příznaku jako s celkem pracujeme, je šestnáctibitový a má tvar: X, X, X, X, OF, DF, IF, TF, SF, ZF, X, AF, X, PF, X, CF (bity X nejsou obsazeny)

- segmentové registry - určené pro uložení druhé části adresy, segmentu:
 - **DS** - segment dat (promenných)
 - **ES** - pomocný segment dat
 - **SS** - segment zásobníku
 - **CS** - segment programu

Mikroprocesor musí být schopen pracovat i se vstupy-výstupy. Umístění jednotlivých portu určuje šestnáctibitová adresa umístěná nejčastěji v registru DX. Pro programátora je důležitá i ta skutečnost, že si mikroprocesor vytváří tzv. frontu instrukcí. Jedná se o šest slabik znamenajících několik instrukcí, které budou následovat po právě prováděné instrukci. Tato fronta je průběžně doplňována při operacích nezatežujících sběrnice z paměti. Protože se ale jedná o deset za sebou jdoucích slabik v paměti, je při instrukcích skoku v paměti vyprázdněna. Z tohoto důvodu je vhodné, aby program obsahoval co nejmenší počet skoku. Proto je v poslední době kladen důraz na programovací jazyky, které podporují tzv. strukturované programování bez nepodmíněných skoku. Mezi ne (částečně) patří Turbo Pascal a C. Je jasné, že programovací jazyk Basic se v tomto smyslu k mikroprocesoru nechová moc šetrně a zpomaluje tak běh programu. Mikroprocesor 80286 je strukturou i vlastnostmi podobný 8086. Je schopen pracovat ve dvou režimech. V základním reálném téměř přesně simuluje obvod 8086. Přesto v tomto režimu přináší některá rozšíření pro některé instrukce. Pokud v následujícím výkladu použiji rozšíření instrukcí pro 80286, uvedu to poznámkou [286]. Zdrojový text programu sestaveného i s pomocí instrukcí 80286 ve vkládaném assembleru stací na prvním řádku (před uses) označit direktivou {\$G+}.

Vkládaný assembler v jazyce Turbo Pascal

Vzhledem k jednoduchosti a názornosti se programovací jazyk Turbo Pascal vyučuje na školách. My se budeme zabývat tzv. vkládaným assemblerem. Jeho znalost umožní zrychlit námi psané programy, a přitom využívat výhod Pascalu ve snadném zápisu algoritmu. Vkládaný assembler je blok v programu psaném v jazyce Pascal. Tento blok začíná klíčovým slovem Asm a končí end. Řádky programu ve vkládaném assembleru se nečíslují a nemusí končit středníkem v případě, že na jednom řádku není více jak jedna instrukce (při více jak jedné instrukci musíme instrukce středníkem oddělit). Komentáře se píšou do složených závorek, nesmějí však být uvnitř označení instrukce. Ve vloženém assembleru můžeme měnit obsahy registrů AX, BX, CX, DX, SI, DI, ES, F. Před návratem z bloku asm musíme obnovit hodnoty v registrech BP, SP, SS, DS.

Instrukce presunu dat

Každý program musí být schopen presunu dat a to mezi registry, registry a paměť, registry a vstupy/výstupy. Při této operaci si musíme vždy uvědomit, kolikabitové číslo přesouváme. Počet bitů je většinou specifikován jménem použitého registru (osmibitové - AH, AL, BH, BL, . . ., šestnáctibitové - AX, BX, BP, DI, ES, DS . . .). V případě, že používáme jen paměť, specifikuje počet bitů pro operaci označení:

- **BYTE PTR** označení pam. místa - specifikuje slabiku
- **WORD PTR** označení pam. místa - specifikuje slovo

Presuny registr - registr, registr - pamet

Všechny presuny tohoto typu provedeme univerzální instrukcí:

- **MOV** cíl, zdroj - do cíle presun ze zdroje (registr - registr, registr - pamet, registr - hodnota, pamet - hodnota, seg. registr - registr, seg.registr - pamet)

Použití této instrukce demonstruje příklad:

```

uses crt;
var slovo:word; {v pameti rezervuj 16 bitu a oznac je slovo}
    slabika:byte;{v pameti rezervuj 8 bitu a oznac je slabika}
begin
asm
  MOV AL,10    {do registru AL dosad 8 bitu, hodnotu 10}
  MOV slabika,AL {do pameti na místo ozn. slabika dosad obsah AL}
  MOV BX,10    {do registru BX (16 bitový) dosad 10}
  MOV slovo, BX {do pameti na místo ozn. slovo dosad 16 bitu BX}
end;
writeln (slabika,' ',slovo);
readkey;
end.

```

Tento program má po prekladu na místech promenných v bloku asm označení pametového místa, které pro ne bylo vyceleno. Místo pro promenné je vždy v segmentu globálních promenných. Segmentová adresa tohoto bloku je vždy umístěna v registru DS. To, že DS ukazuje na segment dat programu, může vést k chybě, která spočívá v jeho změně a následném čtení z globálních promenných. Takže pozor! Po změně registru DS je práce s globálními promennými nemožná, protože jsme si k nim uržili cestu. Do segmentových registru nejde dosadit hodnota přímo. Tu nejrychleji dosadíme tak, že ji vložíme do některého univerzálního registru a z něj teprve do segmentového registru (například **MOV AX,adresa**; **MOV ES,AX**).

Metody adresace

Místo (offset) v pameti označuje vždy určitá hodnota zapsaná v hranatých závorkách. Instrukce **MOV BYTE PTR ES:[\$100F], 10** znamená: na adresu slabiky offset 100F (\$ označuje použití hexadecimální soustavy) v segmentu určeném adresou v ES, dosad hodnotu 10. Jestliže segment nspecifikujeme označením a dvojtečkou, vztahuje se adresa k segmentu v DS. V praxi by tato metoda omezovala programátora v rozletu. Proto ASM86 umožňuje i další metody adresace. Ale poporade . . .

- **Prímá adresa**

MOV AH, ES:[\$1A40] - do registru AH predej 8 bitu z adresy určené ES a číslem

Tuto metodu použijeme, jestliže predem víme adresu hledaného místa v pameti. Na pomoc v Turbo Pascalu jsou operátory:

- **OFFSET** promenná - vrací offsetovou adresu promenné
- **SEG** promenná - vrací segmentovou adresu promenné (pro globální promenné vrací vždy obsah DS)

Jejich použití umožní zjistit adresu promenných deklarovaných v části var (const . . .).

Příklad:

```

var promenna: byte;
begin
asm
  MOV BYTE PTR [offset promenna], 10 {na adresu slabiky promenné dosad 10}
end;
end.

```

Segmentová adresa se v tomto příkladu nemusí určit. Je v DS, a ten se nemusí uvádět. Prekladac Pascalu tuto metodu používá i pro naše globální promenné. Při prekladu je totiž každé promenné přiděleno místo v pameti s pevnou offsetovou adresou (takže zápis **OFFSET** promenná nese právě tuto adresu). Specifikace, jestli se jedná o slabiku, nebo slovo, je nutná, protože jinak by procesor nevedel, jestli má číslem obsadit jednu, nebo dve slabiky.

- **Neprímá adresa**

MOV AH, ES:[BX] - do registru AH predejs obsah pam. miesta specifikovaného adresou v BX
Pozor! Do registru AH je uložen obsah v pameti na adrese v BX, ne obsah registru BX. Offsetová část adresy je uložena v nektorém z adresových registru BX, BP, SP, SI, DI. Vzhledem k tomu, že obsah těchto registru můžeme měnit, použijeme tuto metodu v případě pohybu po pameti.

Příklad:

```
var promenna: byte;
```

```
begin
```

```
asm
```

```
MOV BX, offset promenna {do BX dosad adresu promenné}
```

```
MOV BYTE PTR [BX], 10 {na její adresu dosad hodnotu 10}
```

```
end;
```

```
end.
```

- **Bázová adresa**

MOV AH, [BX + adresa] - k registru BX přičti konstantu adresa, výsledná hodnota je adresou odkud se má načíst do registru AH

Bázová adresa se tvoří s pomocí obsahu jednoho z básových registru BP, BX. Výraz v závorce se vyhodnotí, přitom označení registru zastupuje jejich obsahy. Tento druh adresy používáme při zjišťování hodnot parametru určených pro podprogramy (případně k přístupu k lokálním proměnným).

- **Indexovaná adresa**

MOV AH, ES:[adresa + SI] <=> (je shodné) **MOV AH, adresa[SI]** - registr SI sečti s konstantou adresa, výsledek je hodnota adresy offsetu do pameti

Tento způsob adresace je obdobou předchozí tvorby adresy. Používá se však při práci s bloky v pameti. Zde jsou k dispozici indexové registry SI, DI.

Příklad:

```
var pole: array [0..9] of byte;
```

```
begin
```

```
asm
```

```
MOV SI, 0 {nuluj registr SI}
```

```
MOV BYTE PTR offset pole[SI], 10 {adr. pole sečti s SI a dosad 10}
```

```
end;
```

```
end.
```

Program dosadí na první místo pole hodnotu. Protože registr SI můžeme zvyšovat, budeme tímto způsobem realizovat pohyb v poli.

- **Kombinovaná adresa báze + index**

MOV AH, [BX + SI] <=> **MOV AH, [BX][SI]** - obsahy registru BX a SI sečti, výsledek je hodnota offsetu odkud se má číst

Kombinovaná adresa umožňuje pracovat s adresou, která se skládá ze součtu dvou registru (jednoho básového BX, BP a jednoho indexového SI, DI).

Příklad:

```
var pole: array [0..9] of byte;
```

```
begin
```

```
asm
```

```
MOV BX, offset pole {do registru BX dosad adresu pole}
```

```
MOV SI, 0 {do registru SI dosad 0}
```

```
MOV BYTE PTR [BX][SI], 10 {na první prvek v poli ulož 10}
```

```
end;
```

```
end.
```

- **Kombinovaná adresa přímá + báze + index**

MOV AH, [adresa + BX + SI] <=> **MOV AH, adresa[BX][SI]** - sečti registry BX, SI a přičti hodnotu adresa, výsledek je hodnota offsetu

Tuto adresaci použijeme například při práci s hlavičkovými soubory. Básový registr nastavíme na

pocátek bloku pameti vyceleného k uložení souboru. Indexový registr vynulujeme. Konstantní hodnota (adresa) muže být rovna délce hlavičky. Zvyšováním hodnoty v indexovém registru se pohybujeme v datech hlavičkového souboru. Další možné použití této adresace je při pohybu v dvourozměrných polích. Hodnoty v obou registrech jsou indexy pole. Konstantní adresa je adresou počátku pole.

Prefix preskocení

V assembleru mikroprocesoru 8086 se objevuje i nový výraz. Prefix znamená určitou specifikaci pro následující instrukci. Zatím jsme si ukázali, jak změnit specifikaci segmentového registru adresy s pomocí jeho označení a dvojtečky. Dalším způsobem je použití prefixu změny segmentu: **SEGDS**, **SEGES**, **SEGCS**, **SEGSS**. Tato označení jsou prefixy preskocení (změny segmentu) pro jednotlivé segmentové registry. Například: **MOV AX, ES:[BX]** je stejné, jako bychom použili **SEGES MOV AX, [BX]** (i když zápis je různý, kód programu bude po překladu stejný).

Práce se zásobníkem

Zásobník je část v paměti počítače vyhrazená k odkládání dat. Je organizovaná tak, že data, která jsou uložena naposledy, vyjímáme jako první. Na vrchol zásobníku ukazují adresy uložené v registrech SS a SP (případně BP). Přidáváním dat do zásobníku se offset v SP automaticky snižuje o dvě (a naopak). Musíme si tedy uvědomit, že do zásobníku můžeme odkládat jen šestnáctibitová data. Pro práci se zásobníkem slouží instrukce:

- **PUSH** zdroj - do zásobníku ulož obsah zdroje (registr, pamet, [286] hodnota)
- **POP** cíl - ze zásobníku dosad do cíle (registr, pamet)
- **PUSHA** - [286] do zásobníku ulož postupně registry AX, CX, DX, BX, SP, BP, SI, DI
- **POPA** - [286] ze zásobníku dosad zpět registry uložené instrukcí PUSHA
- **PUSHF** - do zásobníku ulož obsah registru F v šestnáctibitovém tvaru
- **POPF** - hodnotou ze zásobníku obsad registr F

Příklad:

```
var promenna:word;
begin
  promenna:=10;    {do pameti na adresu promenné dosad 10}
  asm
    MOV AX, promenna {obsah promenné dosad do registru AX}
    MOV BX,$BBBB    {do registru BX dosad číslo}
    PUSH AX         {ulož obsah AX}
    PUSH BX         {ulož obsah BX}
    MOV AX,$AAAA    {prepíš obsah AX}
    MOV BX,$CCCC    {prepíš obsah BX}
    POP BX          {obnov obsah BX}
    POP AX          {obnov obsah AX}
    MOV promenna, AX {vrat obsah AX do promenné}
  end;
end.
```

Tento program naznačuje postup ukládání a vybírání dat do a ze zásobníku. V zásobníku jsou uloženy i lokální promenné procedury a funkce. Jsou zde i parametry, kterými je podprogram volán. (Proto lokální promenné NEMAjí segmentovou adresu v DS.) Občas potřebuje programátor uložit registr příznaku F, aby ho později mohl obnovit do původního stavu. K tomu používáme instrukci **PUSHF** (pro uložení) a **POPF** (pro obnovení). Jestliže ve vkládaném assembleru chceme měnit některý ze "zakázaných" registru (DS, BP), můžeme si jeho obsah uložit do zásobníku. Podmínkou je ale to, že nezmeníme registry SS, SP. Tím bychom si podrželi větve pod sebou. Další možné použití zásobníku je při práci s částí paměti, ve které máme

pole slov (šestnáctibitových dat). Nasmerováním vrcholu zásobníku (SS:SP) na konec tohoto pole můžeme instrukcemi **PUSH** a **POP** s tímto polem pracovat. Přitom se bude automaticky zvyšovat a snižovat adresa. Pozor ale, obsahy SS a SP je nutné zase uschovat, nejlépe do paměti na místa proměnných. V tom případě ale nemůžeme měnit registr DS (ES).

Presuny vstup-výstup - registr

Každý se někdy pokusíme zapsat na port a číst z něj. Je dobré si uvědomit, že můžeme zapisovat osm i šestnáct bitů. Každý port, stejně jako slabika v paměti, má svojí adresu. Při zápisu šestnácti bitů zapisujeme tedy i na port s adresou o jednu vyšší. Práci s porty provedeme instrukcemi:

- **OUT** adresa portu, zdroj - pro zápis na port (AL, AX-> port)
- **IN** cíl, adresa portu - pro čtení z portu (port-> AL, AX)

Data se čtou, nebo zapisují z (do) registru AL (osmibitový přístup), AX (šestnáctibitový přístup). Adresu portu specifikuje buď přímo adresa (**IN** AL, \$0F) při adrese osmibitové (spodních 256 portů), nebo registr DX, ve kterém je šestnáctibitová adresa (**MOV** DX, \$F10; **OUT** DX, AL).

Další presuny

Mezi presuny dat patří i:

- **XCHG** cíl, zdroj - vzájemná výměna hodnot zdroje a cíle (paměť - registr, registr - registr)
- **LAHF** - do registru AH dosad nižší slabiku registru příznaku F
- **SAHF** - z registru AH dosad do nižší slabiky registru příznaku F
- **XLAT** - do AL dosad obsah slabiky v paměti s adresou v DS:[BX + AL] (práce s tabulkou) a některé retezecové instrukce o kterých bude řeč později.

Instrukce dosazení adresy

I když jsme si již popsali, jak dosadit hodnotu adresy do některého z adresových registru, nebyly možnosti ještě vyčerpány. Nejjednodušší je použití instrukce:

- **LEA** adresový registr, paměť - do adresového registru dosad adresu offsetu paměti

Paměť je v tomto případě označena jako v instrukci **MOV**. Instrukce **LEA** BX, **BYTE PTR** [\$FF00] a **MOV** BX, \$FF00 jsou ekvivalentní. Protože druhá instrukce je jednodušší, neměla by instrukce **LEA** význam. Proto ji častěji použijeme při hledání hodnoty kombinované adresy (**LEA** DI, 100[BX][SI] - sečte registry s číslem 100 a dosadí výsledek do DI). Pro nás má význam i ve vkládaném assembleru. Zápis **LEA** BX, proměnná je jednodušší než **MOV** BX, offset proměnná (i když instrukce vykonají stejnou práci).

Příklad:

```
var pole: array [0..9] of byte;
begin
asm
  LEA BX, pole      {do registru BX dosad adresu pole}
  MOV BYTE PTR [BX],10 {na první místo v poli napiš 10}
end;
end.
```

Zatím jsme ovlivňovali jen registry s offsetem. Přestože bychom byli schopni dosadit i segment, bylo by nutné použít nejméně tři instrukce (nezapomente, že **MOV** neumí dosadit hodnotu do segmentového registru přímo). Abychom pochopili úspornější instrukci, musíme si zopakovat pojem ukazatel.

Ukazatel

Je typ promenné, který nese celou adresu určitého místa v paměti. S pomocí těchto promenných můžeme potom dosazovat hodnoty na místa, kam ukazují. Častěji myslíme označením ukazatel právě tyto promenné.

Príklad:

```
var cislo:byte;    { vyclen v pameti slabiku, oznac jí číslo }
    ukazatel:^byte; { vyclen v pameti čtyři slabiky, které ponese }
                    { adresu na promennou typu byte, oznac je ukazatel }
begin
    ukazatel:=@cislo; { ukazateli přiřad adresu promenné číslo }
    ukazatel^:=10;    { na místo kam směřuje ukazatel zapiš 10 }
    writeln ('Hodnota promenné číslo:',cislo,'=',ukazatel^); { vypiš }
end.
```

Kromě ukazatele na daný typ existují i ukazatele obecně (typ pointer). Tyto typy jsou pro nás důležité. Čtyři slabiky, které jsou pro promennou tohoto typu vyceleny, nesou totiž segment i offset adresy, kam ukazatel směřuje. V assembleru existují dvě instrukce, které jsou schopny adresy uložené v ukazateli dosadit do registru segmentu i offsetu:

- **LES** registr, ukazatel - do ES dosad segment a registru offset adresy směru ukazatele
- **LDS** registr, ukazatel - do DS dosad segment a registru offset adresy směru ukazatele

Príklad:

```
var promenna: byte; { v pameti vyclen slabiku s označením promenná }
    ukazatel: poiter; { v pameti vyclen čtyři slabiky pro ukazatel }
begin
    ukazatel:=@promenna; { nasmeruj ukazatele na promennou }
    asm
    LES BX, ukazatel    { nastav ES:BX na adresu promenné }
    SEGES MOV BYTE PTR [BX],10 { zapiš na tuto adresu }
end; writeln (promenna); { vypiš obsah promenné }
end.
```

Aritmetické instrukce

Programátor při své činnosti potřebuje nejen přesuny dat. V každém programu jsou nutné i výpočty a to s běžnými daty, nebo s adresami. Ty se v assembleru provádějí jen s celými čísly. Operace s desetinnými čísly jsou zdlouhavé, i když jsou proveditelné pomocí určitých algoritmu. ASM86 pro ně ale nemá instrukce. Většina matematických operací se provádí s čísly v registrech nebo v paměti. Označení operandu je shodné jako při přesunech. Zároveň tyto instrukce nastavují indikátory registru F. Umožní tak větvit program. Informace o nastavovaných indikátorech najdeme v tabulce instrukcí (+).

Scítání

Při tvorbě programu si musíme ujasnit, jestli chceme k cílovému místu přičíst 1, nebo jiné číslo. Podle toho volíme instrukci:

- **INC** cíl - k cíli přičti jedna (registr, pamet)
- **ADD** cíl, zdroj - k cíli přičti zdroj (registr - hodnota, pamet -hodnota, registr - registr, pamet - registr, registr - pamet)

- **ADC** cíl, zdroj - stejně jako **ADD**, ale přičti i bit CF (přenos)

Príklady:

INC AX - přičti k registru AX hodnotu 1

INC WORD PTR [BX] - přičti k slovu na adrese určené DS:BX hodnotu 1

INC BYTE PTR CS:[adresa] - přičti k slabice na adrese určené CS:adresa (konstantní) 1

SEGES INC BYTE [DI + 2] - přičti k slabice na adrese ES:DI + 2 hodnotu 1

ADD AX, BX - ke slovu v registru AX přičti obsah registru BX (slovo)

ADD AH, 8 - k slabice v registru AH přičti číslo 8}

SEGCS ADD DX, WORD PTR [BX] - k registru DX přičti slovo na adrese CS:BX

ADD promenna, 5 - k deklarované promenné přičti 5

ADD BYTE PTR [SI], 30 - k slabice na adrese DS:SI přičti 30}

ADD BYTE PTR ES:[BP], AL - k slabice na adrese ES:BP přičti obsah registru AL

Pokud při těchto operacích dojde k přeplnění cíle, nastaví se registr OF do log. 1. Aby při odladování vašich programů nedošlo ke zbytečným hádkám s prekladacem, uveďte si, že zdroj i cíl musí mít stejný počet bitů (tzn. 8, nebo 16).

Odcítání

Instrukce sloužící k odcítání jsou zápisem operandů shodné s instrukcemi pro scítání. Proto si uvedeme jen jejich seznam:

- **DEC** cíl - d cíle odečti 1 (registr, paměť)
- **SUB** cíl, zdroj - od cíle odečti zdroj (registr - hodnota, paměť - hodnota, registr - registr, paměť - registr, registr - paměť)
- **SBB** cíl, zdroj - stejně jako SUB, ale odečti i bit CF Příklady by byly shodné se scítáním.

Přesto jsou zde specifické instrukce:

- **NEG** cíl - otoč znaménko v cíli (registr, paměť)
- **CMP** cíl, zdroj - odečti bez změny cíle, nastav jen registr F (registr - hodnota, paměť - hodnota, registr - registr, paměť - registr, registr - paměť)

Instrukce **CMP** porovnává dvě čísla odečtením. Protože ale nedojde k jejich změně, použijeme tuto instrukci před větvením programu. Za **CMP** totiž většinou následují instrukce skoku závislé na stavu příznaku registru F.

Příklad:

```
uses crt;
var a,b,s,r:integer;
begin
  clrscr;    {vymaž obrazovku}
  write('a=');
  readln(a); {vstup hodnoty a}
  write('b=');
  readln(b); {vstup hodnoty b}
  asm      {zacátek bloku asm}
  MOV AX, a  {do AX vlož hodnotu promenné a (z pameti)}
  ADD AX,b  {k AX přičti hodnotu promenné b}
  MOV s, AX  {do promenné s vlož součet z registru AX}
  MOV AX,a  {znovu naber a}
  SUB AX,b  {odečti od AX hodnotu b}
```

```

MOV r,AX    {do promenné r vlož rozdíl z registru AX}
INC a      {k a přičti 1}
DEC b      {od b odečti 1}
end;       {konec bloku asm}
writeln ('a+b=',s,' a-b=',r);{vypiš obsahy promenných}
writeln ('a+1=',a,' b-1=',b);
end.

```

Uvedený příklad ukazuje nejjednodušší použití instrukcí **ADD**, **SUB**, **INC**, **DEC**. Všimnete si, že se zápisy adres promenných si nemusí programátor ani moc lámat hlavu. V tom mu totiž pomáhá prekladac Pascalu.

Násobení

I když programátoři neradi používají instrukce násobení a dělení pro jejich dlouhou dobu provádění (na procesoru 8086, u jiných procesoru je už rychlé), ASM86 je má. Někdy dokonce neexistuje jiná možnost než je použít. I tyto operace jsou definovány jen na celých číslech. Rozlišujeme také, jestli je provádíme se znaménkem, nebo bez znaménka.

- **MUL** zdroj - registr AL vynásob se zdrojem (osmibitový registr, nebo pamet) a výsledek zapiš do registru AX (osmibitové násobení).
- **MUL** zdroj - registr AX vynásob se zdrojem (šestnáctibitový registr, nebo pamet) a výsledek (32 bitu) zapiš do registrového páru DX,AX za sebou (šestnáctibitové násobení).
- **IMUL** zdroj - jako **MUL** ale násobení se znaménkem **IMUL** cíl,[zdroj,]konstanta - [286], do cíle vlož součin zdroje a konstanty (šestnáctibitový registr - šestnáctibitový registr - hodnota, šestnáctibitový registr - slovo v pameti - hodnota, šestnáctibitový registr - osmibitová hodnota, to znamená cíl := zdroj * konstanta, nebo cíl := cíl * konstanta)

POZOR!, o kolikabitové násobení se jedná urcuje oznacení místa zdroje.

Dělení

Tato operace je jednou z nejzdlouhavejších. Její provádění trvá (na 8086) až 190 period hodin (scítání trvá kolem 3 period). Jeho výhodou je ale to, že je možné zjistit jak výsledek po celocíselném dělení (DIV), tak i zbytek po celocíselném dělení (MOD). A to všechno jen jednou instrukcí.

- **DIV** zdroj - registr AX vydel zdrojem (osmibitový registr, nebo pamet) a podíl ulož do AL, zbytek po dělení ulož do AH (Osmibitové dělení)
- **DIV** zdroj - dvojslovo v registrech DX, AX vydel zdrojem (šestnáctibitový registr, nebo pamet) a podíl ulož do AX, zbytek po dělení ulož do DX (šestnáctibitové dělení)
- **IDIV** zdroj - jako **DIV** ale dělení se znaménkem Použití těchto instrukcí je podobné jako násobení. Program si musíme ošetrít tak, aby nemohlo dojít k dělení nulou. Jestliže k nemu přesto dojde, procesor zavolá prerušení **INT 0**.

Příklad:

```

uses crt;
var a,b,d,z:byte;
    s:word;
begin
  clrscr;
  write ('a=');
  readln (a);
  write ('b=');
  readln (b);

```

```

asm
MOV AL,a {do AL vlož hodnotu a}
MUL b {vynásob hodnotou b (v pameti)}
MOV s,AX {do promenné s vlož součin z registru AX}
MOV AH,0 {nuluj AH (číslo je jen 8 bitové)}
MOV AL,a {do AL vlož hodnotu a}
DIV b {vydel promennou b}
MOV d,AL {výsledek vlož do promenné d}
MOV z,AH {zbytek po dělení vlož do promenné z}
end;
writeln ('a*b=',s);
writeln ('a div b=',d,' a mod b=',z);
readkey;
end.

```

Zmena počtu bitu

Často potřebujeme opravit šestnáctibitové číslo na osmibitové a naopak. Při této změně může ale dojít ke ztrátě informace v případě úbytku bitu. Převod čísel bez znaménka provedeme nejjednodušeji využitím plnění registru.

- **Slabika -> Slovo**

Do šestnáctibitového registru nacteme do dolní poloviny slabiku. Horní polovinu nulujeme. Slovo potom nacteme ze všech šestnácti bitu:

```

var b:byte;
    w:word;
begin
b:=10;
asm
MOV AL, b {do AL osm bitu z promenné b}
MOV AH, 0 {nuluj AH}
MOV w, AX {do promenné w vlož všech šestnáct bitu}
end;
end.

```

- **Slovo-> Slabika**

Operace je opacná. Šestnáctibitové číslo vložíme do celého šestnáctibitového registru. Do slabiky potom vložíme jen spodních osm bitu. Ale pozor, tady může dojít ke ztrátě bitu v horních osmi bitech. Protože úprava čísel se znaménky by byla složitá, přichází opět na pomoc ASM86 s instrukcemi:

- **CBW** - preved obsah AL do AX se zachováním znaménka
- **CWD** - preved obsah AX do DX, AX (32 bitu) se zachováním znaménka

Práce s čísly v kódu BCD

Čísla v BCD kódu mohou být uložena v těchto formátech:

- **Nezhuštěný tvar**

V jedné slabice je uložena jedna číslice v BCD kódu. Má hodnotu 0-9 a obsazuje tedy jen spodní 4 bity. Horní polovina slabiky je nulová (to se doporučuje pro operace násobení a dělení, pro sčítání a odčítání může mít libovolný obsah). Tento tvar je vhodný pro převod do kódu ASCII. Stačí jen k slabice přičíst číslo 48 (logický součet s číslem \$30).

- **Zhuštěný tvar**

V jedné slabice jsou uloženy dvě BCD číslice. Spodní 4 bity nesou hodnotu nižšího rádu (jednotky), horní 4 nesou hodnotu vyššího rádu (desítky). Do slabiky jde tedy uložit číslo v rozsahu 0-99. ASM86

nepodporuje přímo matematické operace s takto kódovanými čísly. Přesto obsahuje instrukce pro jejich úpravu po provedení běžných operací určených pro čísla v přirozeném dvojkovém kódu (obvyčejně dvojkově uložené číslo). V ASM86 nejdeme i instrukce, které pro tyto operace čísla v BCD kódu připraví. Jedná se o instrukce: **AAA**, **AAD**, **AAM**, **AAS**, **DAA**, **DAS** (bližší informace v [tabulce instrukcí](#)).

Instrukce logických operací

Logické instrukce jsou jednou z dobrých pomůcek programátoru. ASM86 je schopen provádět všechny běžné logické operace, a to se slovem nebo slabikou. Chybí zde tedy instrukce pro jednotlivé bity. Ty však volbou vhodných algoritmu můžeme lehce nahradit.

- **NOT** zdroj - neguj všechny bity zdroje
- **AND** zdroj, cíl - logický součin zdroje s cílem ulož do zdroje (registr - hodnota, pamet - hodnota, registr - registr, pamet - registr, registr - pamet)
- **TEST** zdroj, cíl - logický součin zdroje s cílem, ale nastav jen registr příznaku F (registr - hodnota, pamet - hodnota, registr - registr, pamet - registr, registr - pamet)
- **OR** zdroj, cíl - logický součet zdroje s cílem ulož do zdroje (registr - hodnota, pamet - hodnota, registr - registr, pamet - registr, registr - pamet)
- **XOR** zdroj, cíl - logický vylučovací součet zdroje s cílem ulož do zdroje (registr - hodnota, pamet - hodnota, registr - registr, pamet - registr, registr - pamet)

Kolikabitová operace je, určuje opět specifikace zdroje a cíle. Instrukci **TEST** použijeme k nastavení příznakového registru, a tak můžeme větvit program, aniž bychom ovlivnili hodnoty zdroje a cíle.

Použití logických operací

Vymaskování slabiky nebo slova

Často potřebuje programátor nastavit některé bity slabiky, nebo slova do hodnoty log. 1, nebo 0. K tomu mu velmi dobře poslouží právě logické operace AND nebo OR. Máme-li slabiku ve tvaru XXXXAXXX v registru AL a chceme, aby bity X měly hodnotu 0 a hodnota bitu A zůstala zachována, provedeme instrukci **AND AL, \$08** (=00001000). Máme-li slabiku ve tvaru XXXXAXXX v registru AL a chceme, aby bity X měly hodnotu 1 a hodnota bitu A zůstala zachována, provedeme instrukci **OR AL, \$F7** (=11110111).

Nulování registru

Zajímavější než instrukce **MOV** registr,0 je nulovat pomocí **XOR** registr, registr. Efekt je stejný, doba vykonání operace je kratší.

Zjištění zbytku po celocíselném dělení mocninami 2

Kdybychom vždy, když chceme zjistit zbytek po dělení mocninami 2 (a ten často potřebujeme) používali instrukci **DIV**, program bychom zdržovali. Stačí si jen uvědomit, že můžeme zjistit hodnotu bitu v rádech za log. 1 v binárním tvaru delence. Chceme-li zjistit zbytek po celocíselném dělení 2 (sudé, liché číslo) čísla v registru AL, stačí jen použít instrukci **AND AL,1**. V registru AL je potom jen buď 1 (liché číslo), nebo 0 (sudé číslo). Pro lepší orientaci poslouží přehled:

- **AND AL, 1** (1 = 00000001) -> AL := AL mod 2 (2 = 00000010)
- **AND AL, 3** (3 = 00000011) -> AL := AL mod 4 (4 = 00000100)
- **AND AL, 7** (7 = 00000111) -> AL := AL mod 8 (8 = 00001000)
- **AND AL, 15** (15 = 00001111) -> AL := AL mod 16(16 = 00010000)

Prevod čísla v nezhuštěném BCD na ASCII

Velmi jednoduchým prostředkem, jak převést číslo v rozsahu 0-9 do hodnoty jeho znaku v tabulce ASCII, je logický součet s číslem \$30 (to je stejné jako přičtení 48). Použitím této úpravy čísel v kódu BCD je zobrazení i velkých čísel jednoduché.

Příklad:

```

var slabika:byte;
    znak:char;
begin
repeat
readln (slabika);
until slabika in [0..9];
asm
MOV AL, slabika {do registru AL predej hodnotu slabiky}
OR AL, $30    {preved na ASCII}
MOV znak, AL  {do promenné znak predej ASCII hodnotu čísla}
end;
writeln (znak);
end.

```

V příkladu je nactené číslo z intervalu 0..9 prevedeno do ASCII s pomocí log. instrukce **OR**.

Před dalším příkladem si musíme vysvětlit, jak ukládá Pascal retezce (typu string). Za retezec je zde považováno pole slabik, které má na prvním místě délku retezce a na dalších místech jsou kódy ASCII zapsaných znaků. Informace o délce retezce je důležitá pro jeho správné zobrazení. Ten proto nemusí obsahovat speciální ukončovací znak.

Příklad:

```

var slovo:string;
    i:byte;
begin
for i:=0 to 9 do
asm
MOV DI, OFFSET slovo {do registru DI ulož adresu promenné slovo}
INC DI                {posun se až za slabiku délky retezce}
XOR AH,AH            {nuluj AH} MOV AL,i {do AL vlož krok i}
ADD DI,AX            {přičti krok k adrese (posuv po retezci)}
OR AL,$30           {preved obsah AL na ASCII znak}
MOV [DI],AL         {presun znak do retezce}
INC BYTE PTR [OFFSET slovo]{zvyš délku retezce}
end;
writeln (slovo);
readln;
end.

```

Tento příklad vytvoří slovo typu string s čísly od 0 do 9. To, že zatím nevíme, jak se v ASM86 tvoří cykly, není na závadu. Prostě si pomůžeme znalostmi z Pascalu.

Kódování

Každý rád chrání svá data před neoprávněným přístupem kódováním. K tomu dobře slouží logická operace XOR. Postup kódování naznačuje postup. Provedeme-li operaci XOR s konstantou a kódovaným číslem, získáme kódované číslo. Pokud s kódovaným číslem provedeme opět XOR se stejnou konstantou, získáme zpět původní číslo. Čísla kódovaná přidáme do EXE souboru programu. Před jejich použitím je dekódujeme. Protože tato čísla mohou nést např. jméno autora (v ASCII), je jméno pro běžného uživatele po zakódování necitelné (a tedy lehce neprepsatelné v souboru EXE). Pozor! Hodnota konstanty musí být při kódování i dekódování stejná. Tento postup můžeme libovolně pozmenovat podle úrovně našich znalostí (např. xorovat první znak s druhým, druhý s třetím, . . .).

Instrukce posuvu a rotací

Tyto instrukce jsou dobrým pomocníkem každému, kdo je umí používat. Jedná se o bitový posuv uvnitř slabiky, nebo slova. Počet bitů posuvu je specifikován použitým registrem, nebo označením paměťového místa.

Posuvy:

- **SHL** cíl, počet \Leftarrow SAL cíl, počet - v cíli posun tak, že nejnižší bit nahradíš nulou, ostatní přesun z nižšího místa o jedno výše, nejvyšší bit přesun do registru CF (registr - CL (který nese počet kroku posuvu), registr - 1, [286] registr - počet kroku posuvu)
- **SHR** cíl, počet - v cíli posun tak, že nejvyšší bit nahradíš nulou, ostatní přesun z vyššího místa na nižší, nejnižší bit přesun do registru CF (registr - CL (který nese počet kroku posuvu), registr - 1, [286] registr - počet kroku posuvu)
- **SAR** cíl, počet - v cíli posun tak, že nejvyšší bit nezmeníš a kopíruj ho do nižšího bitu, ostatní přesun z vyššího místa na nižší, nejnižší bit přesun do registru CF (registr - CL (který nese počet kroku posuvu), registr - 1, [286] registr - počet kroku posuvu)

Rotace:

- **ROL** cíl, počet - v cíli posun tak, že každý nižší bit kopíruj do vyššího, nejvyšší kopíruj na místo nejnižšího a do registru CF (registr - CL (který nese počet kroku posuvu), registr - 1, [286] registr - počet kroku posuvu)
- **ROR** cíl, počet - v cíli posun tak, že každý vyšší bit kopíruj do nižšího, nejnižší kopíruj na místo nejvyššího a do registru CF (registr - CL (který nese počet kroku posuvu), registr - 1, [286] registr - počet kroku posuvu)
- **RCL** cíl, počet - v cíli posun tak, že každý nižší bit kopíruj do vyššího, nejvyšší kopíruj do registru CF, obsah CF přenes na místo nejnižšího (registr - CL (který nese počet kroku posuvu), registr - 1, [286] registr - počet kroku posuvu)
- **RCR** cíl, počet - v cíli posun tak, že každý vyšší bit kopíruj do nižšího, nejnižší kopíruj do registru CF, obsah CF přenes na místo nejvyššího (registr - CL (který nese počet kroku posuvu), registr - 1, [286] registr - počet kroku posuvu)

Použití posuvu a rotací

Kontrola jednotlivých bitů

Jestliže potřebujeme zkontrolovat, jakou hodnotu některý z bitů nese, stačí slovo nebo slabiku rotovat přes registr CF. Hodnotu, kterou bit nese, potom zjistíme kontrolou registru CF.

Tvorba masky

Jestliže nevíme, jak vytvořit slabiku nebo slovo pro vymaskování, použijeme instrukci posuvu. **MOV AL, 1; SHL AL, 3**. Takto získáme slabiku s nastaveným bitem na čtvrtém místě (00001000).

Celocíselné dělení mocninou 2 a násobení konstantou

Je to nejdůležitější použití posuvu. Vychází z faktu, že bitový posuv čísla doleva o jeden krok je stejný, jako bychom číslo vynásobili dvěma. Naopak bitový posuv čísla doprava o jeden krok je stejný, jako bychom číslo dělili dvěma. Dělení: Do registru umístíme delence. Ten potom posuneme doprava o tolik, kolikátou mocninou 2 je dělitel:

- **SHR AL, 1** - $AL := AL \div 2$
- **SHR AL, 2** - $AL := AL \div 4$
- **SHR AL, 3** - $AL := AL \div 8$
- **SHR AL, 4** - $AL := AL \div 16 \dots$

Pozor! Toto dělení je sice velmi rychlé, ale použitelné jen tehdy, jestliže chceme číslo dělit mocninou 2 (a to

bývá našťastí nejčasteji). Ke zjištění zbytku po celocíselném dělení použijeme operaci AND (jak bylo popsáno výše).

Násobení čísla konstantou: Do tolika registru, kolik je log. 1 v binárním vyjádření konstanty, umístíme hodnotu čísla. Potom jednotlivé registry posuneme doleva. Každý o tolik, na kolikátém místě byla log. 1 v binárním vyjádření konstanty. Nakonec všechny registry pričteme k jedinému, ve kterém bude výsledek.

Příklad: Vynásobme konstantou 18 vložené číslo:

- $18 : 2 = 9$ (0)...0
- $9 : 2 = 4$ (1)...1
- $4 : 2 = 2$ (0)...2
- $2 : 2 = 1$ (0)...3
- $1 : 2 = 0$ (1)...4

Logická 1 je tedy na místě c.1 a c.4. Proto použijeme dva registry, ty posuneme o 1 a 4 kroky. Nakonec je sečteme.

```
{ $G+ }
var cislo:word;
begin
  readln (cislo);
  asm
    MOV AX,cislo {naber číslo do prvního registru}
    MOV BX, AX   {naber číslo do druhého registru}
    SHL AX, 1    {v prvním registru jednou doleva<=>vynásob 2}
    SHL BX, 4    {v druhém registru čtyřikrát doleva<=>vynásob 16}
    ADD AX, BX   {sečti obsahy obou registru}
    MOV cislo, AX {vrat přes promennou cislo}
  end;
  writeln ('Číslo*18=',cislo);
end.
```

Uvedený postup můžete snadno převést na libovolnou konstantu. Vzhledem ke zdlouhavosti násobení instrukcí **MUL** vám tento algoritmus občas zrychlí program.

Následující příklad vytváří řetězec informací o case. Ten si zjistí z paměti CMOS. Čtení provádíme tak, že na adresu portu \$70 vyšleme číslo ctené slabiky (0 - sekundy, 2 - minuty, 4 - hodiny) v CMOS. Z portu \$71 potom přečteme její hodnotu. Ta je v CMOS ve zhuštěném BCD tvaru. Proto ji převedeme na nezhuštěný a teprve potom na kód ASCII. Nakonec data zapíše do promenné slovo typu string ve tvaru, v jakém je zvykem čas zapisovat. Program jsem optimalizoval tak, aby měl co nejmenší počet instrukcí. Vzhledem k tomu, že ve vloženém assembleru jsem nepoužil cyklus, tvořím jej s pomocí pascalovského for cyklu. Podobným způsobem bychom četli i jiné užitečné informace z paměti CMOS (datum, konfigurace . . .).

Příklad:

```
uses crt;
var i:byte;
    slovo:string;
begin
  slovo[0]:=#8;
  slovo[3]:= '.';
  slovo[6]:= '.';
  clrscr;
  repeat
    for i:=0 to 2 do
```

asm

MOV BX,offset slovo {naber adresu promenné slovo do BX}
XOR AH,AH {vymaž horní polovinu registru AX}
MOV AL,i {naber do dolní poloviny AX krok i}
SUB BX,AX {odecti od BX obsah AX}
SHL AL,1 {vynásob, AL:=AL*2}
SUB BX,AX {odecti od BX obsah AX}
OUT \$70,AL {pošli na CMOS adresu ctené slabiky}
IN AL,\$71 {precti z CMOS obsah ctené slabiky}
MOV AH,AL {zkopíruj obsah prectené slabiky do AH}
SHR AH,4 {desítky posun do dolní poloviny AH}
AND AX,\$0F0F {odstran zbytečné bity}
OR AX,\$3030 {proved prevod do ASCII}
MOV 8[BX],AL {nastav jednotky v promenné slovo}
MOV 7[BX],AH {nastav desítky v promenné slovo}

end;

gotoxy (1,1);

write(slovo);

until keypressed;

readkey;

end.

Instrukce skoku

Protože si mikroprocesor vytváří frontu instrukcí, nejsou z hlediska rychlosti behu programu skoky to pravé. Presto bychom složitější programy bez nich asi těžko tvorili. Abychom mohli instrukce skoku používat, musíme umet vytvorit náveští.

Náveští

Assembler je správně jen název prekladace "Jazyka symbolických adres", který se pro nej cassem vžil. Název "Jazyk symbolických adres" vyjadruje to, že místo adres instrukcí používáme symboly. V Turbo assembleru nejsme v názvech náveští nijak zvlášť omezováni. Ve vkládaném assembleru můžeme za název náveští použít posloupnost znaku začínající znakem @ (@1, @zacatek, @navesti). Jestliže používáme náveští, deklarované mimo vkládaný assembler (s pomocí LABEL), není přítomnost znaku @ nutná. Náveští s dvojtečkou uvedeme před instrukcí, na kterou se odkazujeme. Při prekladu je v místech odkazu na náveští jeho název nahrazen skutecnou adresou instrukce.

Nepodmíněný skok

Je to nepodmíněný skok na jiné místo programu. To musí být označené náveštím. Za instrukcí skoku je potom uveden jeho název.

- **JMP** náveští - proved skok programu na náveští (ve skutecnosti se jen zmení obsah cítače instrukcí IP, případne CS při vzdáleném skoku) V programu potom nepodmíněný skok vypadá takto:

@navesti: instrukce na kterou bude odkaz

.
.

JMP @navesti

Jestliže skoky používáme, hrozí vždy nebezpečí, že se program zacykluje (a nikdy neskončí). Proto je důležité si vždy rozmyslet, za jakých okolností by k této kolizi mohlo dojít.

Podmíněný skok

Jedná se o skok podmíněný stavem jednoho nebo více, bitu registru příznaku F. Jen tímto způsobem je možné provádět v assembleru přímé větvení programu. Před instrukcí podmíněného skoku proto vždy provedeme instrukci, která použitý příznak nastaví. V případě, že není splněna podmínka skoku, pokračuje program dál, jako by se nic nedělo. Instrukce podmíněného skoku začínají vždy písmenkem J. Za ním je zkratka udávající na jakých bitech registru F je skok závislý.

- **JE** náveští - skok na náveští při ZF = 1
- **JZ** náveští - skok na náveští při ZF = 1
- **JNE** náveští - skok na náveští při ZF = 0
- **JNZ** náveští - skok na náveští při ZF = 0
- **JC** náveští - skok na náveští při CF = 1
- **JNC** náveští - skok na náveští při CF = 0
- **JS** náveští - skok na náveští při SF = 1
- **JNS** náveští - skok na náveští při SF = 0
- **JO** náveští - skok na náveští při OF = 1
- **JNO** náveští - skok na náveští při OF = 0
- **JP** náveští - skok na náveští při PF = 1
- **JNP** náveští - skok na náveští při PF = 0
- **JPE** náveští - skok na náveští při PF = 1
- **JPO** náveští - skok na náveští při PF = 0
- **JA** náveští - skok na náveští při (CF = 0) AND (ZF = 0)
- **JNBE** náveští - skok na náveští při (CF = 0) AND (ZF = 0)
- **JAЕ** náveští - skok na náveští při CF = 0
- **JNB** náveští - skok na náveští při CF = 0
- **JB** náveští - skok na náveští při CF = 1
- **JNAE** náveští - skok na náveští při CF = 1
- **JBE** náveští - skok na náveští při (CF = 1) OR (ZF = 1)
- **JNA** náveští - skok na náveští při (CF = 1) OR (ZF = 1)
- **JG** náveští - skok na náveští při (ZF = 0) OR (SF = OF)
- **JNLE** náveští - skok na náveští při (ZF = 0) OR (SF = OF)
- **JGE** náveští - skok na náveští při SF = OF
- **JNL** náveští - skok na náveští při SF = OF
- **JL** náveští - skok na náveští při SF <> OF
- **JNGE** náveští - skok na náveští při SF <> OF
- **JLE** náveští - skok na náveští při (ZF = 1) OR (SF <> OF)
- **JNG** náveští - skok na náveští při (ZF = 1) OR (SF <> OF)

Pri hledání instrukce podmíněného skoku musíme myslet na to, za jakých okolností chceme skok vykonat. K tomu je také dobré si uvědomit:

- $A < B \Rightarrow A - B < 0 \Rightarrow SF = 1$
- $A = B \Rightarrow A - B = 0 \Rightarrow ZF = 1$
- $A > B \Rightarrow A - B > 0 \Rightarrow SF = 0$

Rozdíl čísel v tomto případě provedeme nejlépe instrukcí **CMP**. Pro tvorbu cyklu můžeme použít jeden z registru, který si pro krokovací proměnnou vycleníme. Jednoduchý cyklus pak vytvoříme podmíněným skokem:

```
begin
asm
MOV CL, 10 {do registru CL dosad 10, pocet kroku}
@nav: {náveští, tady umístíme opakovanou cinnost}
```

```

DEC CL {odecti od CL číslo 1}
JNZ @nav {jestliže není nula skoc na náveští}
end;
end.

```

Program opakuje skok dokud není v registru CL nulový výsledek.

Nepodmíněný a podmíněný cyklus

ASM86 má i pro cyklus instrukci. Její použití však předpokládá to, že si rezervujeme registr CX pro čítání. Do něj před cyklem umístíme počet opakování. Instrukce **LOOP** pak cyklus umožní realizovat.

- **LOOP** náveští - od CX odecti jedna, jestliže je $CX \neq 0$ skoc na náveští

Príklad:

```

uses crt;
var pole:array [0..9] of byte;
    i:byte;
begin
  clrscr;
  asm
    XOR DI, DI {nuluj registr DI}
    MOV CX, 10 {do CX dej délku pole}
    @nav: {náveští, začátek cyklu}
    MOV BYTE PTR [DI+OFFSET pole], cl{presun do pole na místo urc. DI}
    INC DI {na další prvek pole}
    LOOP @nav {odecti od CX 1, není-li nula na @nav}
  end;
  for i:=0 to 9 do
    writeln (pole[i]);
  readkey;
end.

```

Uvedený příklad naplní pole hodnotami 1-10. Obsah v registru CX je použit ke krokování, a současně se s ním plní pole. Prvky pole jsou slabiky. Proto se obsah registru DI zvyšuje o jednu. V případě, že by se jednalo o slova, musíme k registru DI přičítat 2. Cyklu vytvořenému pomocí **LOOP** se můžeme programově vyhnout instrukcí **JCXZ** náveští - jestliže je v CX nula presun se na náveští.

Príklad:

```

uses crt;
var pole1,pole2:array [0..9] of byte;
    i:byte;
    pocet:word;
begin
  clrscr;
  repeat {vstup pocetu prvku kopie s kontrolou hodnoty pocet}
    write ('Zadej pocet kopirovanih prvku (0..10):');
    {$I-}readln (pocet);{$I+}
  until (ioresult=0) and (pocet in [0..10]);
  randomize;

```

```

for i:=0 to 9 do
begin
pole1[i]:=random(256);
pole2[i]:=random(256);
end;
asm
MOV CX, pocet      {do registru CX dej pocet prvku kopie}
JCXZ @konec       {jestliže je nulový jdi na konec}
MOV SI, OFFSET pole1 {naber adresu pole1}
MOV DI, OFFSET pole2 {naber adresu pole2}
@cykl:            {zacátek cyklu}
MOV AL, [SI]      {do registru AL presun prvek z pole1}
MOV [DI], AL      {z registru AL presun prvek do pole2}
INC SI            {posun se na další prvek v polích}
INC DI
LOOP @cykl        {sniž CX o jednu, jestli je různé od nuly}
                  {skok na @cykl}
@konec:           {konec bloku asm}
end;
for i:=0 to 9 do
writeln (pole1[i], '..',pole2[i]);
readkey;
end.

```

Až dosud jsme za podmínku opakování považovali nenulové číslo v registru CX. ASM86 však umožňuje podmínky opakování obohatit testováním příznaku ZF.

- **LOOPE** náveští \Leftrightarrow **LOOPZ** náveští - sniž CX o jednu a presun se na náveští při $(CX \neq 0) \text{ AND } (ZF = 1)$
- **LOOPNE** náveští \Leftrightarrow **LOOPNZ** náveští \Leftrightarrow **LOOP** náveští - sniž CX o jednu a presun se na náveští při $(CX \neq 0) \text{ AND } (ZF = 0)$

Při použití těchto instrukcí dáváme v programu možnost uniknout z cyklu i nastavením příznaku ZF. Nezapomente ale, že ZF se musí před koncem cyklu opět nastavit vhodnou instrukcí.

Nastavení registru příznaku

Registr příznaku se částečně nastavuje současně s vykonáváním některých instrukcí. Obsahuje ale i registry, které se automaticky nenastavují (IF, DF, TF). Proto ASM86 má instrukce, kterými můžeme přímo ovlivnit hodnoty některých bitů registru F.

- **CLC** - do registru CF vlož hodnotu log. 0
- **CMC** - neguj obsah registru CF
- **STC** - do registru CF vlož hodnotu log. 1
- **CLD** - do registru DF vlož hodnotu log. 0 (DI, SI při práci s řetězcí zvyšuj)
- **STD** - do registru DF vlož hodnotu log. 1 (DI, SI při práci s řetězcí snižuj)
- **CLI** - do registru IF vlož hodnotu log. 0 (zakaž prerušení)
- **STI** - do registru IF vlož hodnotu log. 1 (povol prerušení)

Jestliže chceme nastavit hodnotu v příznaku, pro který instrukce neexistuje, použijeme algoritmus:

- registr F předáme přes zásobník do některého z registru pro všeobecné použití
- v tomto registru logickou operací nastavíme bit příznaku

- pres zásobník opět předáme obsah registru do registru F

Príklad:

```
var promenna:byte;
begin
asm
  MOV promenna,0 {nastav promennou do hodnoty 0}
  PUSHF          {ulož registr příznaku do zásobníku}
  POP AX         {presun obsah vrcholku zásobníku do registru AX}
  OR AX,1        {nastav poslední bit (CF) do logické 1}
  PUSH AX        {ulož obsah AX do zásobníku}
  POPF           {presun nazpátek do registru příznaku}
  JNC @konec     {otestuj nastavení CF}
  MOV promenna,1 {CF byl v 1, nastav hodnotu promenné do 1}
@konec:
end;
writeln (promenna); {vypiš obsah promenné}
end.
```

Jednotlivé bity části registru příznaku můžeme také ovlivnit vhodným použitím instrukcí **LAHF** a **SAHF**.

Vyclenení paměti pro promenné v bloku asm

Ne vždy je vhodné používat pro naše promenné paměť hlavního programu. Možnost vyčlenit si několik slabik dává i vložený assembler. Ve skutečnosti se jedná o část paměti určenou pro strojový kód. My si ale do ní umístíme hodnoty, na které většinou nezbylo místo v registrech. Protože je tento blok v segmentu programu, musíme tento blok promenných programově obejít. Mikroprocesor by totiž tyto hodnoty v paměti považoval za instrukce. Vyčlenit místo si můžeme pomocí direktiv:

- **DB** - zde vyčlen slabiky (8 bitu, hodnoty -128-255)
- **DW** - zde vyčlen slova (16 bitu, hodnoty -32 768-65 535)
- **DD** - zde vyčlen dvojslova (32bitu, hodnoty -2 147 483 648-4 294 967 295)

Za direktivu považujeme příkaz pro prekladac, není to tedy instrukce. S pomocí těchto direktiv říkáme prekladaci, aby v kódu programu rezervoval určitý počet slabik pro naše účely. Za tyto direktivy rovnou píšeme počáteční hodnoty slabik, slov a dvojslov oddělené čárkou. Pokud napíšeme jméno promenné deklarované pomocí var nebo jméno procedury, jedná se o jejich adresy (za direktivou **DW** offsetová část adresy, za direktivou **DD** celá adresa, tedy ukazatel). Pro názornost si rovnou uvedeme program s těmito direktivami.

Príklad:

```
var promenna:byte;
begin
asm
  JMP @dal
@slabiky:
  DB 10, 200,'M','Ahoj'
@slova:
  DW 32000,'A',promenna
@dvojslova:
  DD promenna
```

@dal:

```
MOV AL, CS:[OFFSET @slabiky] {do AL presun slabiku z adresy}
                { @slabiky, AL:=10}
MOV AL, CS:[OFFSET @slabiky+1] {do AL presun slabiku}
                {z @slabiky+1, AL:=200}
MOV AL, CS:[OFFSET @slabiky+2] {do AL presun hodnotu ASCII}
                {znaku 'M'}
MOV AL, CS:[OFFSET @slabiky+3] {do AL presun ASCII prvního znaku}
                {retezce 'Ahoj'}
MOV AL, CS:[OFFSET @slabiky+4] {do AL presun ASCII druhého znaku}
                {retezce 'Ahoj'}
MOV AX, CS:[OFFSET @slova] {do AX presun slovo z adresy}
                { @slova, AX:=32000}
MOV AX, CS:[OFFSET @slova+2] {do AX presun hodnotu ASCII znaku}
                {'A', AH:=0,AL:=65}
MOV BX, CS:[OFFSET @slova+4] {do BX presun offset promenné}
                {promenna}
MOV BYTE PTR [BX], AL {do této promenné zapiš obsah}
                {registru AL}
LES BX,CS:[OFFSET @dvojslova] {naber obsah ukazatele, tedy}
                {celou adresu promenné do ES:BX}
SEGES MOV BYTE PTR [BX], AL {na celou adresu promenné zapiš}
                {obsah AL}
```

end;

end.

Na takto vytvořená místa můžeme samozřejmě i zapisovat. Pokud nechceme používat návestí pro každou část, stačí si jen pamatovat, kolik místa zabere slabika, slovo, nebo dvojslovo. Potom se na hledanou část dostaneme přičítáním, nebo odcítáním určitých hodnot k offsetu návestí. Zajímavé je i využití adres promenných. Protože promenná za direktivou **DD** je celá adresa, můžeme naplnit instrukcí **LES (LDS)** oba registry, tedy segment i offset. Pokud zapišeme **DB 4, 'Ahoj'**, jedná se o klasický pascalovský retezec z délkou na začátku.

Instrukce pro práci s retezci

ASM86 má velmi silný nástroj v retezcových instrukcích. Za retezec je zde na rozdíl od Pascalovského považován blok dat v paměti o téměř libovolné délce (podle definice jsme omezeni jen velikostí segmentu, to se ale dá snadno obejít). Pro použití retezcových instrukcí jsou vyceleny dvojice registru, které nesou adresy:

- DS:SI - pro adresu zdrojového retezce
- ES:DI - pro adresu cílového retezce

V praxi to znamená, že vždy jeden blok v paměti je označen za zdrojový, druhý za cílový. Důležitou roli zde hrají i registry:

- CX - nese délku retezce
- DF - určuje směr zpracování retezce (0 - adresy se zvyšují, 1 - adresy se snižují)

Retezové instrukce pak jsou

- **LODSB (LODSW)** - presun z adresy DS:SI do registru AL (AX) a zvyš SI o jednu (o dvě)
- **STOSB (STOSW)** - presun z registru AL (AX) na adresu ES:DI a zvyš DI o jednu (o dvě)

- **MOVSB (MOVSW)** - presun z adresy DS:SI slabiku (slovo) na adresu ES:DI a SI, DI zvyš o jednu (o dve)
- **CMPSB (CMPSW)** - porovnej (odecti) slabiku (slovo) na adrese DS:SI se slabikou (slovem) na adrese ES:DI, podle výsledku nastav příznaky (ZF = 1 pri shode, ZF = 0 pri neshode), potom zvyš adresy SI a DI o jednu (o dve)
- **SCASB (SCASW)** - porovnej (odecti) slabiku z adresy ES:DI z registrem AL (AX), podle výsledku nastav příznaky (ZF = 1 pri shode, ZF = 0 pri neshode), potom zvyš adresu DI o jednu (o dve)
- **INSB (INSW)** - [286], presun z portu s adresou v DX do pameti s adresou ES:DI slabiku (slovo) a adresu DI zvyš o jednu (o dve)
- **OUTSB (OUTSW)** - [286], presun z pameti s adresou DS:SI slabiku (slovo) na port urcený adresou v DX a zvyš adresu SI o jednu (o dve)

Slovo zvýšit v techto popisech cinnosti nahradíme slovem snížit pri DF = 1. Tyto instrukce umožní najednou provést urcitou cinnost a pritom aktualizují adresy podle stavu DF a podle toho, jestli pracujeme se slabikami nebo slovy.

Následující příklad využívá přímého zápisu do videopameti (VRAM) v textovém režimu VGA k výstupu pascalovského retezce. VRAM, zacíná na adrese \$B8000. Je organizovaná jako pole slov nesoucích informace o zobrazovaných znacích. Každé slovo nese slabiku atributu (barva znaku a jeho pozadí) a slabiku s ASCII kódem zobrazeného znaku. 80 slov VRAM je jeden rádek na obrazovce. Proto pri zvýšení adresy \$B8000 o 160 mužeme pracovat s druhým rádkem atd.

Příklad:

```
var slovo:string;
begin
slovo:='Ahoj';
asm
PUSH DS    {ulož obsah DS do zásobníku, budeme ho menit}
JMP @dal   {obejdi data}
@vram:
DW $0000,$B800 {offset:segment VRAM, Pozor! je to obrácene}
@adsl:
DD slovo    {adresa slova, ukazatel na nej}
@dal:        {zacátek programu}
LDS SI,CS:[OFFSET @adsl] {DS:SI nasmeruj na zdroj (na slovo)}
LES DI,CS:[OFFSET @vram] {ES:DI nesmeruj na VRAM}
XOR CH,CH   {nuluj CH}
MOV CL,[SI]  {do CL dej délku retezce slovo, 1. slabiku}
INC SI      {posun se za slabiku s délkou}
MOV AH,$6F  {do AH dej atributy nápisu}
@cyk:       {cyklus pro znak po znaku}
LODSB      {naber kód znaku z retezce do AL a zvyš SI+1}
STOSW     {ulož obsah AX do VRAM, zvyš DI+2}
LOOP @cyk   {sniž CX o jednu, není-li nula jdi na @cyk}
POP DS     {vrat registr DS do puvodního stavu}
end;
end.
```

Uvedený program zmení slabiku na slovo v registru AX s tím, že bude kód znaku doplnen o atributy. Jestliže zmeníme hodnotu v AH ovlivníme tím barvu výstupu.

Prefix opakování

Dosud známe jen prefix preskocení. Prefix opakování se používá před retezcovými instrukcemi a umožňuje tak jejich podmíněné i nepodmíněné opakování. Jejich použitím zrychlíme a zjednodušíme program. Nepodmíněným prefixem je

- **REP** instrukce - opakuj instrukci tolikrát, kolik je uvedeno v registru CX ($CX := CX - 1$, opakuj dokud $CX <> 0$)

Tento prefix píšeme většinou před instrukci **MOVSB (MOVSW)**. Jestliže máme nastavený registr CX na počet prvku retezce a adresové registry zdrojového a cílového retezce, zajistí **REP** jejich zkopírování na jednom řádku programu (napr. **REP MOVSB**).

Příklad:

```
var slovo1,slovo2:string;
begin
slovo1:='Ahoj';
asm
PUSH DS      {ulož do zásobníku obsah DS, zmeníme ho}
JMP @dal    {skoc na začátek, obejdi data}
@adr:
DD slovo1,slovo2 {definice ukazatelů na pole}
@dal:
LDS SI,CS:[OFFSET @adr] {naber adresu zdrojového retezce}
LES DI,CS:[OFFSET @adr+4] {naber adresu cílového retezce}
XOR CH,CH    {nuluj CH}
MOV CL,[SI]  {do CL dej délku retezce}
INC CX      {pascalovský retezec nese o slabiku více}
REP MOVSB    {kopíruj retezce po slabikách}
POP DS      {vrat obsah DS ze zásobníku}
end;
writeln (slovo1,' ',slovo2);
readln;
end.
```

V příkladu kopírujeme jen tolik prvku, kolik má zdrojové slovo slabik. Tuto informaci si zjistíme z první slabiky proměnné slovo1. K tomu musíme ještě přičíst 1, protože pascalovský retezec nese navíc informaci o délce. I když veškeré přesuny se odehrávají v datovém segmentu s adresou v DS, je dobré si zvyknout na to, že vždy, když měníme DS, ukládáme jeho obsah pro jistotu do zásobníku.

Retezcové instrukce vyhledání a porovnání využívají registr příznaku ZF. Proto ASM86 obsahuje navíc prefixy podmíněného opakování:

- **REPE** instrukce \Leftrightarrow **REPZ** instrukce - opakuj tolikrát, kolik je v registru CX a dokud je $ZF = 1$ ($CX := CX - 1$, zopakuj pokud je $(CX <> 0) \text{ AND } (ZF = 1)$)
- **REPNE** instrukce \Leftrightarrow **REPNZ** instrukce - opakuj tolikrát, kolik je v registru CX a dokud je $ZF = 0$ ($CX := CX - 1$, zopakuj pokud je $(CX <> 0) \text{ AND } (ZF = 0)$) Opakování je tedy přerušeno nejen při nulovém CX, ale i při nastavení ZF do log. 1 nebo 0.

Příklad:

```
uses crt;
var pole:array [0..9] of word;
    hledany,pozice:word;
```

```

i:byte;
begin
clrscr;
randomize;
for i:=0 to 9 do
pole[i]:=random(65535); {do pole náhodná čísla}
hledany:=pole[random(10)]; {vyber hledané číslo}
writeln ('Hledam:',hledany);
asm
JMP @zac          {skok na začátek}
@adr:
DD pole           {definice ukazatele na pole}
@zac:
MOV AX,hledany    {do AX vlož hledané číslo}
MOV CX,10         {do CX vlož délku retezce (pole)}
LES DI,CS:[OFFSET @adr] {naber adresu retezce}
REPNE SCASW      {opakuj do shody porovnání}
MOV pozice,9     {spocítej kolikátý je hledaný,}
SUB pozice,CX    {k tomu použiješ to, co zbylo v CX}
end;
for i:=0 to 9 do
begin
if i<>pozice then textcolor(15) else textcolor(12);
writeln (pole[i]);
end;
readkey;
end.

```

Tento program vyhledá slovo v poli. K tomu slouží jen rádek **REPNE SCASW**. Ten opakuje pohyb po poli, dokud nenajde shodu s hodnotou v registru AX (ta se projeví nastavením ZF do 1) . K zjištění pozice hledaného dobře poslouží zbytek v registru CX. Kdyby byl zbytek nulový, hledaný prvek by v poli nebyl.

Příklad:

```

uses crt;
var slovo1,slovo2:string;
    ukazatel:pointer;
    i,misto,delka:word;
begin
slovo1:='Nazdar programátori! '+
    'Zkuste vyhledat nějaké slovo z této vety.';
slovo2:='slovo';
delka:=length(slovo2);
asm
PUSH DS          {ulož DS, budeme ho menit}
JMP @dal        {preskoc data}
@ukp:
DD slovo1,slovo2 {ukazatele na retezce}
@dal:
LDS SI,CS:[OFFSET @ukp] {naber adresu zdroje}
INC SI          {preskoc délku retezce}
@cyk:

```

```

LES DI,CS:[OFFSET @ukp+4]{naber adresu cíle, hledaného slova}
INC DI          {preskoc slabiku s délkou retezce}
MOV CX,delka   {do CX vlož délku retezce}
REPE CMPSB   {opakuj do neshody (konce hledaného)}
JZ @konec     {byla shoda tak na konec}
SUB SI,delka   {nebyla shoda tak se v SI vrat }
INC SI
ADD SI,CX      {k návratu v SI použij zbytek v CX}
JMP @cyk      {a znovu hledat}
@konec:
POP DS        {vrat obsah DS, už ho nebudeme menit}
MOV místo,SI  {vypočítej místo v prohledávaném}
MOV SI,CS:[OFFSET @ukp] {k tomu použiješ délku retezce zdroje}
ADD SI,delka   {délku cíle, tedy hledaného}
SUB místo,SI
end;
clrscr;
for i:=1 to length(slovo1) do
begin
if not(i in [místo..místo+delka-1]) then
textcolor (15)
else
textcolor(12);
write(slovo1[i]);
end;
readkey;
end.

```

V příkladu prohledáváme retezec slovo1. Hledáme v něm umístění podretezce slovo2. Program má dva cykly v sobě. První zajišťuje pohyb po prohledávaném retezci v případě neshody (je realizován **JMP**). Druhý vnitřní zajišťuje pohyb po prohledávaném s kontrolou s hledaným (je realizován **REPE**). V případě shody je po cyklu **REPE** v registru ZF = 1 (prostě nevyskocil neshodou ale nulou v CX=> konec hledaného slova a shoda). Proto cyklus prohledávání ukončíme podmíněným skokem JZ na konec. Zde se zjistí adresa v prohledávaném retezci. To je ale adresa za posledním znakem shody. Proto se vrátíme nazpátek o délku slova (tam je hledané slovo).

Nedokumentované instrukce

Když firma Intel navrhovala mikroprocesor 8086, byly vloženy do instrukčního souboru i instrukce, které nebyly oficiálně uvedeny v tabulkách. Presto je metodou pokusu programátoři objevili. Ve svých programech můžeme tyto instrukce používat. Máme však následující omezení:

- Prekladace assembleru tyto instrukce neznají, proto je do programu vložíme například následovně: **DB \$D4, 10**. Kde **DB** je definice slabiky (libovolně), **\$D4** je kód instrukce, která má jeden operand, nyní hodnotu 10. Část **DB** v tomto případě samozřejmě neobcházíme **JMP**, necháme jí tedy provést, jakoby se jednalo o program.
- Do budoucnosti není zaručena funkčnost těchto instrukcí na nových procesorech řady 86.

Seznam a funkce pro nás užitečných nedokumentovaných instrukcí najdete v [tabulce instrukcí](#).

Volání podprogramu

V úvodu jsem upozornil na to, že využití vkládaného assembleru je v tvorbě podprogramu. Předem si ale

musíme ukázat, jak se podprogramy volají.

Volání podprogramu spočívá v uložení parametru do zásobníku a změně adresy v registru IP (čítací instrukci) na adresu podprogramu s tím, že je uschována adresa odkud provádíme volání (to aby procesor vedel kam se má vrátit). Parametry do zásobníku ukládáme my, zbytek zřídí instrukce **CALL**.

Ukládání parametru do zásobníku

V hlavičce procedury (nebo funkce) najdeme téměř vždy definici parametru volaných:

- hodnotou - podprogram jejich hodnoty pouze využívá
- odkazem - podprogram je může číst a může do nich i zapsat

Například: procedure soucet (a,b:word;var c:word); je definice procedury s názvem soucet s parametry a, b volanými hodnotou a c volaným odkazem. Při volání této procedury z některé části programu psaném v Pascalu na místa a, b zapíšeme konkrétní hodnoty (nebo promenné (ty ale podprogram nezmení) s těmito hodnotami) a na místo c zapíšeme promennou, ve které najdeme hodnotu po provedení procedury (např. soucet (1,3,promenna_c);). Z místa volání předáváme parametry do podprogramu vždy přes zásobník v pořadí definice v hlavičce podprogramu. Do zásobníku před voláním procedury ukládáme odlišně u parametru volaných hodnotou a odkazem.

• Pri volání hodnotou

Uložíme konkrétní hodnoty (prečtené třeba i z paměti). Vzhledem k organizaci zásobníku jsou parametry volané hodnotou uloženy po slovech následovně:

- parametry o délce jedné slabiky (byte, shortint, char, boolean) - obsadí celé slovo (paměť nešetří)
- parametry o délce jednoho slova (word, integer) - obsadí slovo
- parametry o délce dvojslova (pointer, longint) - obsadí dvě slova (ukazatel je adresa, do zásobníku tedy napřed uložíme segmentovou a pak offsetovou část adresy)
- parametry o délce 6 slabik (real) - obsadí v zásobníku tři slova
- parametry delší (řetězce, množina, pole, záznamy) - se ukládají jako ukazatele na hodnotu.

• Pri volání odkazem

Uložíme celou adresu místa (tedy segment i offset) odkud se má hodnota číst nebo kam se má zapsat (to je vlastně obsah ukazatele na paměťové místo).

Samotné volání podprogramu

Musíme rozlišovat volání blízkého podprogramu a vzdáleného. Za vzdálený v tomto případě považujeme podprogram s adresou v odlišném segmentu. I když se pro programátora nic nemění je dobré vědět, že při vzdáleném volání se mění nejen IP, ale i CS. Označení místa skoku nese tedy navíc informaci o segmentové adrese. Skok do podprogramu zajistí instrukce

- **CALL** adresa - na vrchol zásobníku uloží obsah (CS při vzdáleném volání a) IP a naplní tyto registry adresou uvedenou v parametru (pro nás slovo adresa nahradíme názvem podprogramu)

Ukončení samotného podprogramu zajistí instrukce

- **RET[F]** - z vrcholu zásobníku vezme adresy a dosadí je do (CS a) IP Volání podprogramu je tedy jednoduché.

Jednoduše napíšeme instrukci **CALL** se jménem podprogramu (tedy procedury nebo funkce). Ostatní zřídí prekladač, který zjistí, jestli se jedná o blízké nebo vzdálené volání. Podle toho dosadí adresu. Návrat si opět zřídí prekladač při ukončení podprogramu.

Príklad:

```

{$G+}
uses crt;
procedure pocitej (a,b:word;var c,d:word);
begin
  c:=a+b;
  d:=a-b;
end;

var a_,b_,c_,d_:word;
begin
  a_:=40;
  b_:=5;
  clrscr;
  asm
    PUSH a_    {procedure posíláme hodnotu a_}
    PUSH b_    {procedure posíláme hodnotu b_}
    LEA DI,c_  {zjistíme adresu promenné c_}
    PUSH DS    {do zásobníku segment adresy c_}
    PUSH DI    {do zásobníku offset adresy c_}
    LEA DI,d_  {to samé pro d_}
    PUSH DS    {stejný segment}
    PUSH DI    {offset d_}
    CALL pocitej {a zavoláme pocítej}
  end;
  writeln (a_,'+(-)',b_,'=',c_,'(,d_,)');
  readkey;
end.

```

Stejnou posloupnost instrukcí jako blok asm v tomto programu provede rádek pocítej (a_,b_,c_,d_);

Návrat hodnoty z funkce

Funkce je podprogram, který vrácí jednu hodnotu typu uvedeného v záhlaví. Vracenou hodnotu zjistíme po návratu z funkce vždy v registrech:

- AL - funkční hodnota o velikosti slabiky
- AX - funkční hodnota o velikosti slova
- DX, AX - funkční hodnota o velikosti dvojslova (u ukazatele DX - segment, AX - offset)
- DX, BX, AX - funkční hodnota typu real

Pokud funkce vrácí retezec, musí být volána i s adresou místa, kam má výsledný retezec zapsat.

Příklad:

```

{$G+}
uses crt;
function bez1 (a:word):word;
begin
  bez1:=a-1;
end;

```

```

var a_,c_:word;
begin
a_:=40;
clrscr;
asm
PUSH a_ {posíláme hodnotu a_}
CALL bez1 {zavoláme }
MOV c_,AX {slovo si vyzvedneme v registru AX}
end;
writeln (a_,'-1=',c_);
readkey;
end.

```

Tvorba podprogramu

Bloky programu, které vykonávají činnost často se opakující, nazveme podprogramem. Jejich použitím zjednodušíme program. Za podprogramy pokládáme procedury a funkce. Pascal umožňuje vkládat assembler i do obyčejných podprogramů. Můžeme také tvořit podprogramy pouze v assembleru. To vyjádříme zápisem assembler za definicí procedury nebo funkce. Ty potom neobsahují klasické vymezení bloku begin...end, stačí jen assemblerovské asm..end (pokud tedy tvoříme podprogram jen v assembleru, uvedeme za definicí označení assembler, blok vymezíme asm...end). S parametry pracujeme v podprogramech v souladu s tím, jak jsme je přes zásobník předávali. To znamená, že k parametrum volaným hodnotou přistupujeme jako ke klasickým proměnným, k parametrum volaným odkazem přistupujeme jako k ukazatelům (dosazujeme jejich adresu instrukcí **LES, LDS**).

Lokální promenné

V okamžiku vstupu do podprogramu se na vrcholu zásobníku automaticky vytvoří místa pro lokální proměnné definované v části var podprogramu. V případě, že se jedná o pascalovskou funkci (není označena slovem assembler v definici), je navíc vložena speciální proměnná @RESULT určená k předání funkční hodnoty (ta je i stejného datového typu). Před návratem z funkce je obsah proměnné @RESULT automaticky předán do registru předepsaných pro návrat hodnoty (pokud tedy tvoříme funkci s vloženým assemblerovským blokem, předáme funkční hodnotu do proměnné @RESULT, ve funkci s označením assembler vracíme funkční hodnotu v registrech, ve kterých funkční hodnotu očekává volající (AL, AX,..), jak bylo uvedeno v části o volání podprogramu). Lokální proměnné používáme stejně jako globální (s tím rozdílem, že jejich segmentová adresa není v DS).

Význam registru BP

Registr BP je v době vykonávání podprogramu nasmerován na vrcholek zásobníku v okamžiku vstupu do něj. Proto použitím nepřímé báze adresace s pomocí tohoto registru můžeme přistupovat k:

- parametrum - přičítáním k hodnotě v BP (napr. [BP + 6] je označení pro přístup k parametru)
- lokálním proměnným - odečítáním od hodnoty v BP (napr. [BP - 2] je označení přístupu k prvnímu parametru typu word)

Vzhledem k tomu, že se o tyto přepočty adres může postarat prekladac, je jednodušší používat pro přístupy k proměnným a parametrum jen jejich symboly uvedené v definici podprogramu nebo části var.

Příklad:

```

uses crt;
procedure pocitej (a,b:word;var c,d:word);assembler;
asm

```

```

MOV AX,a    {do registru ax, vlož hodnotu a}
ADD AX,b    {přičti b}
LES DI,c    {do ES:DI vlož adresu c (to je výstup součtu)}
MOV ES:[DI],AX {na adresu ES:DI zapiš součet}
MOV AX,a    {to samé pro rozdíl}
SUB AX,b
LES DI,d
MOV ES:[DI],AX {a na adresu d zapiš rozdíl}
end;

```

function bez1 (a:word):word;assembler;

asm

```

MOV AX,a    {do AX vlož hodnotu parametru a}
DEC AX      {kdyby to nebyla ciste assemblerovská funkce, tak}
            {přidám rádek:}
            {MOV @RESULT, AX fce hodnotu pak také vrátí v AX}

```

end;

var a_,b_,c_,d_:word; {hlavní program}

begin

a_:=40;b_:=5;

clrscr;

pocitej (a_,b_,c_,d_);

writeln (a_,'+(-)',b_,'=',c_,'(,d_,)');

c:=bez1 (a_);

writeln (a_,'-1=',c_);

readkey;

end.

Prerušení

V době vykonávání úlohy musí být zajištěna i programová obsluha některých událostí. Za tyto události považujeme například: stisk klávesy, pohyb myši, hrozící výpadek napájení, kritická chyba v paměti, . . . I když by bylo možné testovat stisk klávesy v rámci prováděné úlohy, je pohodlnější, jestliže obsluhu této události zajistí počítač sám na úrovni technického vybavení. Presto je k této činnosti nutný mikroprocesor. Proto je dočasne prerušena probíhající úloha. Po obsluze se procesor vrací zpět k té části úlohy, ze které byl prerušen.

Celý mechanismus prerušení se dá popsat v několika krocích:

- Do radice prerušení přichází požadavek o prerušení, ten vyhodnotí jeho prioritu. Jestliže je prerušení možné, je vyslán do procesoru signál požadavku o prerušení.
- Mikroprocesor přijal signál požadavku prerušení. Jestliže je prerušení možné (není zakázáno nastavením IF = 0), po dokončení probíhající instrukce vyšle procesor signál potvrzení prerušení.
- Radic prerušení přijal signál povolení prerušení. Vyšle na datovou sběrnici instrukci prerušení **INT** číslo, ta zajistí, že procesor provede tyto činnosti:
 - do zásobníku se uloží registr příznaku F (po návratu se musí obnovit)
 - vynulují se příznaky IF (zakáže se další prerušení) a TF (nejde krokovat program)
 - do zásobníku se uloží obsahy CS a IP (místo, kde byla prerušovaná úloha)
 - registry CS a IP se naplní adresou, přectenou z tabulky vektoru prerušení (to je tabulka na začátku paměti, v ní jsou za sebou uloženy celé adresy všech obsluh prerušení, klíčem pro hledání v této tabulce je právě číslo prerušení uvedené za instrukcí INT)
- Probehne obsluha prerušení (například nactení dat, hláška na obrazovku,...).

- Po obsluze je ze zásobníku obnoven obsah registru IP, CS, F (procesor se vrátí k původní úloze, příznaky TF, IF se obnoví s registrem F). Obnovu těchto registru zajistí instrukce **IRET** (která je na konci obsluhy prerušení).

Za instrukcí **INT** může být číslo v rozptěti 0..255. Toto číslo v případě obsluhy programové události udává, odkud požadavek přišel. Protože je ale nemožné, aby všech 256 úrovní prerušení bylo obsazeno, jsou některé hodnoty obsazeny tzv. službami.

Za služby můžeme považovat podprogramy, které jsou součástí operačního systému nebo BIOSu. Jsou umístěny v paměti počítače. Umožňují jednoduše provádět činnosti, které se v programech často opakují, jsou pracné nebo se liší na počítačích s různou konfigurací.

Služby voláme stejně jako obsluhy prerušení instrukcí **INT** číslo. Hodnota číslo určuje, o jakou službu se jedná. Často se v rámci jedné služby může vyskytovat i několik činností. Tem budeme říkat podslužby. Před voláním podslužeb musíme napřed nastavit v určitém registru (nejčastěji v AH) hodnotu jim určenou. Potom teprve voláme službu instrukcí **INT**. Mnoho služeb se chová jako podprogramy volané parametry. Hodnoty parametru se neukládají do zásobníku, ale do některých registru. Výstupy z těchto "podprogramu" najdeme opět v registrech. Informace o službách DOSu i BIOSu najdete v odborných publikacích nebo v SYSMANu. Zde také najdete informace o tom, které registry k čemu použijete.

Nejpoužívanější službou je **INT \$21**. Ta zahrnuje služby DOSu jako je vstup a výstup dat, práce se soubory, čas, . . . Je také použita k výstupu pascalovského řetězce na obrazovku v následujícím příkladu. Výstup řetězce realizuje podslužba AH = \$9. Vstupem do podslužby je adresa řetězce v registrech DS, DX. Výstup podslužba nemá. Jediná činnost je výpis na obrazovku. Důležité je označení konce řetězce znakem \$. V případě, že tento znak na konci není, vypíše se obsah části paměti až do jeho náhodného výskytu.

Příklad:

```

procedure outstring (řetězec:string);assembler;
asm
PUSH DS    {ulož DS, budeme ho menit}
MOV AH,$09 {nastav hodnotu podslužby}
LDS DI,řetězec {cti adresu řetězce}
MOV DX,DI  {vlož ji do registru DX pro podslužbu}
INC DX    {zvyš adresu až za informaci o délce}
XOR BH,BH  {nuluj BH}
MOV BL,[DI] {do BL vlož délku řetězce}
MOV BYTE PTR [DI+BX+1],'$'{na konec řetězce dosad ukoncovací znak}
INT $21   {volej služby DOSu}
POP DS    {vrat DS}
end;

begin
  outstring ('Ahoj'); {zkus vypsát}
end.

```

Uvedený program převede pascalovský řetězec do podoby řetězce, ve které ho očekává služba. Nastaví registry hodnotami vstupu a zavolá podslužbu DOSu. Výstup řetězce touto procedurou můžeme realizovat na libovolném grafickém adaptéru. Možné odlišnosti si vyřeší právě služba DOS.

Rezidentní programy

Velká skupina programu je schopna pracovat na pozadí prováděné úlohy. Patří mezi neovladace (myši, klávesnice, . . .), utility (hodiny, antivirová kontrola, stahovace obrazovek, . . .), viry (bez komentáře). Temto programům přidáváme označení rezidentní.

Jejich základní vlastností je jejich neustálá přítomnost v paměti počítače a schopnost se vyvolat, jestliže je to nutné. Z toho vyplývají i požadavky na ně: malá délka kódu (musí obsadit co nejméně paměti) a nezávislost na spuštěných aplikacích.

Činnost těchto programů na pozadí aplikací zaručuje jejich volání spolu s obsluhami přerušení. Jestliže tedy dojde k nějaké události (stisk klávesy, přijetí dat na port, uplynutí určité doby, . . .), je voláno přerušení obsluhující tuto událost. Po této službě (nebo před ní) proběhne i část rezidentního programu připojeného k ní. Aby k tomu došlo, musí tvůrce rezidentního programu změnit adresu v tabulce vektoru přerušení na adresu svého podprogramu. Přitom si starou adresu obsluhy uschová, aby mohl zajistit volání původní obsluhy události. Je jen na tvůrci, jestli starou obsluhu bude volat nebo ne (jestliže ji ale nevolá, mohou se vyskytnout problémy). Programátor se také může rozhodnout, ve které části svého programu bude obsluhu volat (např. nemohu cítit jaká klávesa byla stisknuta, když ještě neproběhla obsluha klávesnice). Rezidentní program má tyto části:

- podprogramy, které jsou volány s přerušením (za jejich hlavičkou následuje slovo interrupt) vykonávající užitečnou nebo záškodnickou činnost; ty navíc mohou volat původní obsluhy (posloupeností instrukcí PUSHF, CALL adresa staré obsluhy)
- hlavní program, který má za úkol:
 - přečtení adresy původní obsluhy přerušení a její uložení do proměnné (typu procedure); to zajistí procedura z knihovny DOS: GetIntVec (číslo přerušení, adresa proměnné typu procedure)
 - změna původní adresy na adresu našeho podprogramu; to zajistí procedura z knihovny DOS: SetIntVec (číslo přerušení, adresa našeho podprogramu)
 - ohlášení instalace (např. WriteLn ('Rezidentní program instalován.'));
 - ukončení programu s tím, že zůstane v paměti; to zajistí procedura Keep (0)

V Pascalu musíme navíc v rezidentním programu ohraničit podprogramy interrupt direktivou {\$F+}, která zajistí, že bude uvnitř použito vzdálené volání (za podprogram napíšeme {\$F-} pro návrat do automatického zjišťování vzdálených adres). Navíc musíme zajistit správnou alokaci paměti pro rezidentní program označením v úvodu programu {\$M 400,0,0}, které vymezí oblast rezervovanou pro zásobník atd. (hodnoty je nejlepší vyzkoušet).

Nejčastěji se pro rezidentní programy používají přerušení:

- \$1C - volané 18,2krát za vteřinu
- \$09 - volané po události na klávesnici (stisk klávesy)
- \$28 - volané v případě, že mikroprocesor není zatížený (čeká . . .)

Ostatní hodnoty přerušení se dají zjistit z literatury (nebo SYSMANu).

Na jaké přerušení rezident připojíme, závisí do značné míry na tom, co má dělat a na co má reagovat. Občas je dobré si v službě jednoho přerušení nastavit proměnné a v závislosti na jejich stavu vykonat (nebo nevykonat) určitou činnost v službě jiného přerušení. Často si ani neuvedomíme, že náš podprogram připojený k určitému přerušení, ho nepřímo volá. Dojde tak k zacyklení. Toho se částečně vyvarujeme tím, že veškeré činnosti, spojené se vstupy a výstupy, provádíme sami a nevoláme pascalovské procedury (např. výstup na obrazovku realizujeme přímým zápisem do VRAM, použití writeln vede k chybě).

Příklad:

```
{ $M $400,0,0 }      { nastav pamet : zásobník $400 slabik }
uses Dos;
var IntVec : Procedure; { proměnná pro adresu staré obsluhy }

{ $F+ }              { vzdálená volání }
```

```

procedure hodiny;interrupt;assembler; { nová obsluha prerušení}
asm
JMP @zac           { preskoc data }
@vid:
DW 156,$B800      { adresa místa VRAM, kde budou hodiny }
@zac:
MOV CL,2          { hodiny, minuty, vteriny (cyklus) }
@c1 :               { začátek cyklu }
LES BX,CS:[OFFSET @vid]{ naber adresu promenné slovo do BX }
XOR AH,AH         { vymaž horní polovinu registru AX }
MOV AL,CL         { naber do dolní poloviny AX krok i }
SHL AL,1          { vynásob, AL:=AL*2 }
SUB BX,AX         { odedi od BX obsah AX }
OUT $70,AL        { pošli na CMOS adresu ctené slabiky }
SHL AL,1          { vynásob, AL:=AL*2 }
SUB BX,AX         { odedi, to ovlivní tvaru výstupu }
IN AL,$71         { precti z CMOS obsah ctené slabiky }
MOV DL,AL         { zkopíruj obsah této slabiky do AH }
SHR DL,4          { desítky posun do dolní poloviny AH }
AND AX,$F         { odstran zbytečné bity }
AND DX,$F
OR AX,$1F30       { proved prevod do ASCII, pridej atr. }
OR DX,$1F30 MOV ES:2[BX],AX { nastav jednotky ve VRAM }
MOV ES:[BX],DX   { nastav desítky ve VRAM }
DEC CL           { snížit CL }
JNS @c1          { konec cyklu }
MOV WORD PTR ES:[154],$1F00+'.'{ ve VRAM oddel vteriny a minuty }
MOV WORD PTR ES:[148],$1F00+'.'{ ve VRAM oddel minuty a hodiny }
PUSHF           { do zásobníku registr příznaku }
CALL IntVec     { volej starou obsluhu $1C }
end;
{$F-}              {konec vzdálených volání}

begin             {hlavní program}
GetIntVec($1c,@IntVec); {cti adresu staré obsluhy}
SetIntVec($1c,Addr(hodiny));{na její místo dej adresu mojí obsluhy}
Writeln('Rezidentní hodiny instalovány.');
```

Uvedený program cte při obsluze prerušení \$1C stav hodin z pameti CMOS. Po prepoctu adres a úprave znaku z BCD kódu do ASCII je informace o case zobrazena v pravém horním rohu obrazovky. Hlavní program má za úkol jen zmenu adresy puvodní obsluhy na naší.

Literatura:

- Michal Brandejs: Mikroprocesory INTEL 8086-80486, Grada 1991
- Tomáš Novák: Turbo Pascal 6 - Popis jazyka, Grada 1991
- Pavel Mikula, Katerina Juhová, Jirí Soukenka: Borland Pascal 7.0, Kompendium, Grada 1994

Tento text je možné používat pro studijní účely bez omezení. V případě komerčního využití kontaktujte autora.