

Vývojový procesoru Takt pro interaktivní tvorbu a ladění  
programů v operačním systému WOS-4

---

Jan KRUPIČKA, Michael RUBÍN; Orgaprojekt, Praha

## 1. Úvodem - interaktivně nebo dávkově?

Ať se nám to líbí nebo ne, ladění programů patří k činnostem, jimiž se při své práci programátor zabývá nejčastěji. Tuto činnost může provádět dvěma způsoby:

- A. Dávkově
- B. Interaktivně

Zatímco interaktivní způsob ladění programů - díky zavádění terminálů - postupně převládl a stal se neodmyslitelnou součástí života programátora, neomezených možností dávkového ladění se v současné době většina programátorů přeochoztně vzdává.

Při pozornějším zkoumání obou způsobů ladění však zjistíme, že oba jsou založeny na opakovém provádění následující sekvence:

- Příprava zdrojového textu
- Kompilace
- Vyhledávání a identifikace chyb
- Oprava zdrojového textu
- Kompilace
- ... atd.

Ve fázi odstraňování syntaktických chyb se tato sekvence může nesčetněkrát opakovat, čímž programátor nakonec získá více či méně zdařilý program.

Jo odstranění syntaktických chyb zpravidla následuje likvidace chyb logických, čehož dosáhneme několikrát opakováním poněkud upravené sekvence:

- ...
- Kompilace, zlinkování a případná katalogizace fáze
  - Zkušební výpočet
  - Vyhledávání a identifikace chyb
  - Oprava zdrojového textu
  - Kompilace, zlinkování a případná katalogizace fáze
  - Zkušební výpočet
- ... atd.

Při srovnání obou variant zjistíme, že interaktivní ladění se od dávkového liší toliko způsobem manipulace se zdrojovým textem. Programátor ladící programy interaktivně mění zdrojový text pomocí editoru, při dávkovém ladění provádí změny přímo v děrných štítcích /nebo na disketu/, případně využívá možnosti programu "LIBR".

Možnosti měnit sled jednotlivých kroků v závislosti na výsledcích komplikace nebo výpočtu se nemusí příliš lišit. Vycházejme ze situace, že i při dávkovém ladění programu má programátor možnost dovedět se výsledkem svého snahu krátce po skončení každého kroku. V obou případech programátor potřebuje k odhalení chyb protokol o překladu, případně sestavu ze zkušebního výpočtu.

## 2. Interaktivně = efektivně?

V operačním systému DCS-4 interaktivní překladače bahužel nejsou příliš rozšířeny a nevyskytují se ani specializované editory, které by programátora mohly upozornit na tzv. syntaktické chyby při manipulaci se zdrojovým textem. Určitou výjimku tvoří PASCAL, u něhož však není příliš veliká naděje, že by se v dohledné době prosadil jako vhodný jazyk pro zpracování dat.

Bez protokolu o překladu se tedy v naprosté většině případů nelze obejít. Při zadání nám slouží k odhalování chyb, a protože výše uvedené sekvence mohou být mnohokrát opakovány, je programátor obvykle nucen jej tisknout kolikrát, kolikrát program překládá. Na konci snažení programátora je tedy vedle odhaděného programu i hromada makulatury, přímo úměrná délce programu a počtu neúspěšných pokusů o odstranění chyb. Protokol o úspěšném pokusu se zpravidla uschovává pro dokumentační či jiné účely, ostatní programátor obvykle s klidným svědomím zahakuje.

Různé nepopulární opatření pro snížení spotřeby tiskacího papíru ovšem programátorovi značně komplikují život. Není tedy divu, že vynakládá často neuvěřitelného úsilí na to, aby dosáhl jejich úplného zrušení nebo alespoň nějaké výjimky pro svou osobu, svůj úkol, ... atd.

Když je pak najednou zásoba papíru ve výpočetním středisku s konečnou pláností vyčerpána a /díky neutěšené situaci na našem trhu/ její ohnovení je v nedohlednu, nebo jsou dokonce vyřazeny z provozu tiskárny, problém natývá hrozivých rozměrů. V takovýchto situacích se programátoři uchylují k zoufalým /a často i velice bizarním/ pokusům otejít se tez tištěného protokolu. Opomínejme-li různá zvěrstva typu "ASSGN SYSLST,SYSCON", stalo se nejužívanější pomocí protklíčení protokolu přímo v LST-frontě systémem "LUISA". Toto napohled celkem vyhovující řešení s sebou ale nese mnohá nebezpečí.

"LUISA" totiž neumožňuje jednoduché střídání zdrojového textu a protokolu z LST-fronty na obrazovce terminálu a fáze "LUISW" /pro nemožnost svého využití v procedurách/ málokdy přirostla k srdeci. Programátor, který k tomuto účelu využívá systému "LUISA", můžeme přirovnat k člověku, který si prohlédne protokol o překladu /výpoltu/, odloží jej a z paměti se pokouší opravovat zdrojový text. Kochopitelně se mu málokdy podaří zapamatovat si, co že to všechno vlastně chtěl opravovat, a nezbývá mu tedy nic jiného, než se vrátit k již odloženému protokolu a znova jej proklízet. Pozornost takového člověka se tříší a jeho výkonnost

prudce klesá. Jestliže programátor musí několikrát opakovat již zmíněnou sekvenci komplikaci a oprav, v LST-frontě se začínají hromadit zdánlivě stejné položky.

Použijeme nyní přirovnání k člověku, co neustále odkládá protokol, aby se k němu znovu vracele, a jehož situace se ještě komplikuje soustavným prohledáváním různých papírů a vyhledáváním právě aktuálního výpisu. Tento nešťastník se dříve či později nutně ocítá na pokraji zoufalství, kdy se, obklopen nepřehlednou změtí papíru, marně snaží zachovat si alespoň zbytek lidecké cístonosti. Produktivita jeho práce klesá k nule, škod, spáchané na našich lesích jsou evidentní.

Toto napohled absurdní přirovnání zajisté většina programátorů odmítne, vyhledat poslední položku v LST-frontě není přece problém, ale přidají-li se ještě různé vnější vlivy, můžeme se stát svědky mazných pokusů opravovat chyby v položkách LST-fronty a ještě mnohem smutnějších výjevů.

Interaktivní ladění, které až do této chvíle bylo těžkou záležitostí, se stává nesnesitelným utrpením, programátor, soustavně vystavený stressům, postupně chátrá a ztrácí radost ze života. Nepodlehne-li zeela těmto nepříznivým okolnostem, pozbývá zeela své profesionální hrůstí i dalších, jic život mnohem důležitějších vlastností.

### 3. Minieditor "MED" - prostředek k záchrane

V době, kdy jsme se postupně začali smířovat s osudovou neměnností tohoto stavu, objevil se v operačním systému DOS-4 nenápadný minieditor "MED". Nikdy předtím se o něm neluvilo, jeho zavedení se obešlo bez humtuku a nadšeného vychvalování, v cele systémové dokumentaci je mu věnována jediná kapitola v rozsahu dvacetí stran. Jeho výstup je většinou směrován na SYSCIN, v dokumentaci se píše o jakýchsi opravných řetězích pro "LIBR", formát obrazovky málokomu něco připominal, navíc bylo nutno pro jeho používání umět funkční klávesy terminálu a "CUEA", koneckonců,

není tak úplně nejhorší. Snad právě proto se jeho používání příliš nerozšířilo, ale postupně upadal v zapomenutí.

Při jeho bližším zkoumání jsme však zjistili, že minieditor "MED" má řadu velice příjemných vlastností, které jsme u systému "LUIZA" zcela postrádali. Jeho obsluha sice nití nepřipomíná systém "LUIZA", zato je velice jednoduchá /jenom dokumentace pro systém "LUIZA" zabírá hruba desetkrát více stránek/ a k upodívku snadno zapamatovatelná /autori tohoto příspěvku se minieditor "MED" naučili efektivně využívat přibližně za šest hodin v průtěhu tří dnů/. Kromě snadné obsluhy se minieditor "MED" vyznačuje i možností současného spracování několika souborů najednou, jejich snadného střídání na obrazovce bez vyloučení možnosti dávkového zadávání parametrů.

Minieditor "MED" obsahuje prakticky všechny funkce potřebné pro opravování zdrojových programů, je ideálním prostředkem pro použití v různých procedurách a nechybí mu ani tak potřebná uživatelská přítlulnost.

Minieditor "MED" tedy úspěšně řeší problém oprav zdrojového textu při současném prohlížení protokolu v LST-frontě. Stačí jen navrhnout a sestavit nejdříjší ladící procedury a o naše programátoři se dále neuasime otávat.

Tato cesta se však záhy ukázala jako značně neschúdná, neboť při navrhování procedur pro ladění programu se nám nepodařilo vyhnout se zadávání příkazů "MGO"/"MGOB"/, ani jsme uspokojivě nevyřešili případ výkytu více zdánlivě stejných položek v LST-frontě. K tomu přibyla nutnost vytvořit nejméně dvě procedury pro každý programovací jazyk /jednu pro opravu a překlad programu, druhou pro opravu s prohlížením protokolu/, které se navíc různě parametrisovaly /vytvoření dočasné nebo trvalé fáze, katalogizace modulu/.

Kdo někdy zažil něco podobného, zajisté nám dá správu v tom, že ani tato cesta není optimální. Vždyť jenom pouhý překlep v příkaze ".GO" /ve stavu "PAUSE"/ vede k neocíkávaným a mnohdy zcela nepochopitelným zvratům v průběhu dalšího zpracování. Navíc je nutno

v tomto případě dvakrát máčkat "ENTER".

Vytvořením procedur pro minieditor "MED" jsme se tedy zastavili v páli cesty a přínose našich snah byl přinejmenším sporný. Programátor by tak sice dostal mnohem přítlumější prostředek, než byla dosud "LUIZA", ale vše ostatní by zůstalo při starém. Navíc ty se musel učit novým způsobům práce s dosud neznámou komponentou operačního systému, obojovat si nové znalosti s dost pochybným účinkem. Tak ty snadno mohla nastat situace, kdy každá komplikace /kterých se i v ladění pomocí systému "LUIZA" může vyskytnout celá řada/ byla automaticky kladena za vinu šílenému nápadu s tím ještě šílenějším nesmyslem /rozuměj: minieditorem "MED"/. Z programátora, který byl ještě včera přístupný rozumným argumentům, se pak může rázem stát zatvrzelec, nad nímž neustále visí reálná hrozba naprosté degradace, a pro něhož není návratu.

#### 4. Jde to i bez procedur

Není-li možné běžnou komunikaci s výpočetním systémem uspokojivě zautomatizovat pomocí procedur, můžeme se pokusit využít služeb makroprocesoru TAmu.

Jeho možnosti jsou bez nadsázky srovnatelné s možnostmi operátora terminálu. Operátor se ovšem může slyšet, nebo nemusí být vždy ochoten dělat za programátora rutinní práci. Makroprocesor TAmu je však připraven sloužit vždy. Jeho programy /tak zvaná terminálová makra/ sice nikoho neoblažují chybami E008, E017, ... atd., zato však nesprávně navržené terminálové makro dokáže v rekordně krátkém čase zcela zdecimovat i nejotrácejšího uživatele terminálu.

V našem V. S. jsme v minulosti získali nějaké zkušenosti s terminálovými makry, a tak jsme se celkem bez obav odhodlali k jejich nasazení i zde, při využívání minieditoru "MED". Naši ideoú bylo vytvoření ladícího systému, který by většinu rutinních a často se opakujících úkonů vykonával za programátora, a jehož ovládání by bylo co nejjednodušší.

Tento systém by měl zůstat i po své aktivaci zcela skrytý, měl by v postavení bezprávného člověka čekat na případný pokyn programátora, aby je mohl přesně a spolehlivě vyplnit. Tak vznikl ladící systém "SERVUS".

Prvním problémem, který měl tento systém vyřešit, se stalo sjednocení ladění programů pomocí dosud existujících procedur. Bylo-li nutné rozhodnout /po dokončení překladu ... atd./, v proceduře se provedl příkaz "PAUSE", na který "SERVUS" reagoval vysláním dotazu k programátorovi. Jeho odpověď pak vyhodnotil a na jejím základě vydal příslušný příkaz "MGO" nebo "MGOB", aniž se kdy dopustil překlepu nebo zapoměti na klávesu "ENTER".

Postupně se ukázalo, že tento způsob komunikace je dosti těžkopádný, a proto jsme vytvořili sedm nových procedur, tentokrát určenou pouze pro využití v systému "SERVUS". Tyto procedury už neobsahovaly žádný příkaz "PAUSE", ale reprezentovaly nejčastěji používané sekvence příkazů /vyvolání minieditoru "MED", uložení opraveného textu do knihovny, vyzvání překladatele, test RSC-kódu/. Jelikož jsme usilovali o použitelnost systému "SERVUS" pro jakýkoli překladač dodávaný s operačním systémem, museli jsme zvyšovat počet parametrů jednotlivých procedur, až se situace stala neúnosnou. Rozšíření repertoáru procedur by vedlo ke vzniku nepřehledného monstra, a tak jsme se opět rozhodli pro terminálová makra. Pro většinu funkcí jsme vytvořili samostatná terminálová makra, která jsou aktivována hlavním makrem. Tak jsme postupně eliminovali téměř všechny procedury a ponechali jsme pouze ty, které se nejvíce osvědčily.

## 5. Univerzální ladící systém

V současné době systém "SERVUS" mátyl jakési standardní podoby, která se pravděpodobně už nebude příliš měnit.

Po zadání příkazu "BATCH ... EMPTY" a po založení oddílu programátor asynchronním příkazem aktivuje "SERVUS", který se ohlásí, ale programátora žádným způsobem neobtěžuje ani neomezuje. Komunikuje prostřednictvím zadaného čísla oddílu s programátorem se jeví jako rozšíření množiny příkazů MONITORu. Stejným způsobem tedy indikuje zadání chybného příkazu a umožňuje jejich opravu. V případě nejasnosti se dotazuje na další postup a na případné chyby programátora jemně upozorní.

"SERVUS" umožňuje ladění programů psaných pro překladače ASSEMBLERU, COBOLU, FORTRANU - E, FORTRANU - H, PASCALU a PL/1 -- opt. U prvních dvou navíc využívá "OPTION DECK", takže po úspěšném překladu se programátor může rozhodnout, zda chce vytvářet dočasenou nebo trvalou fázi, aniž by bylo potřeba znova program překládat. Protokoly o překladu zůstávají uloženy v LST-frontě a "SERVUS" si udržuje přehled o tom, který z nich je aktuální. Ani spouštění minieditoru "MED" pro současné opravy zdrojového textu a prohlížení protokolu nemusí programátorovi dělat ty nejmenší starosti.

Mimo ladění programů v běžných programovacích jazycích "SERVUS" nabízí možnost ladění terminálových i assemblerských makr, ladění programů v LIS, výpisy adresářů knihoven a disků, vyvolání samotného minieditoru "MED" nebo systému "LUIZA".

"SERVUS" dále dodržuje koncepci vyloučení tiskáren z běžné práce programátora, a proto bylo nutno pro některé výpisové funkce /adresáře knihoven/ vytvořit speciální programy, pro některé bylo možno využít systémových programů (stupeň zaplnění knihovních souborů).

Kromě toho ladicí systém "SERVUS" obsahuje i důležitou funkci "HELP", která neznalému programátorovi poskytne vyčerpávající informace o jednotlivých funkcích i o celém systému "SERVUS".

## 6. Závěrem

Tímto příspěvkem jsme se pokusili upozornit na nepříliš známé možnosti operačního systému DOS-4 a na nové funkce, které nám nabízí spojení zdánlivě nesouvisejících komponent operačního systému.

Kromě toho případ ladícího systému "SERVUS" ilustruje pracovní postup, kdy během řešení problému byly postupně upřesňovány i požadavky uživatelů, nevyhovující řešení byla zavržována a několikrát bylo nutno začít téměř od začátku.

Výsledkem tohoto našebo snažení je téměř universální ladící systém, který programátorovi všemožně uléhčuje jeho neradostný úděl a umožnuje mu zvýšit produktivitu práce. U programátorů, kteří běžně používají ladící systém "SERVUS", se dále prokazatelně snížila spotřeba tabelačního papíru téměř o 50 % a jsme přesvědčeni, že totéž je možno tvrdit i o hladině adrenalinu v jejich krvi.

Ladící systém "SERVUS" je předmětem zlepšovacího návrhu číslo 14/68, jehož správcem je ORGA-PROJEKT Praha.