



# Kružni međuspremnik (Circular Buffer)

DSP projektiraju se kako bi brzo izveli FIR filtre i slične tehnike. Kako bi shvatili sklopovlje prvo moramo shvatiti algoritme. Napravim ćemo detaljni popis koraka koji su potrebni za primjenu FIR filtra, a nakon toga ćemo vidjeti kako se projektiraju DSP za najbrže moguće izvođenje tih koraka.

**Potrebno je razlikovati off-line obradu od obrade u stvarnom vremenu.** Pri off-line obradi cjeloviti ulazni signal pohranjen je odjednom u računalu. Tako geofizičar koristi seizmometar za snimanje pomaka zemlje za vrijeme potresa. Po završetku potresa, informacija se učitava u računalo i analizira. Drugi primjer off-line obrade su medicinske pretrage poput računske tomografije ili magnetske rezonancije. Podaci se pribavljaju dok se snima pacijent, a rekonstruiraju se i analiziraju nakon toga. Pri tome je ključno što su onda sve informacije **simultano dostupne** procesu obrade.

Pri obradi u stvarnom vremenu, **izlazni signal nastaje istovremeno dok se pribavlja ulazni signal (telefonska komunikacija, aparati za naglušnost, radar).** Za te primjene informacija mora biti trenutno dostupna iako može kasniti za vrlo kratak iznos. Tako se kasnije od 10 ms u telefonskom razgovoru ne može primijetiti. Slično tome, ne postoji razlika ako radarski signal kasni nekoliko sekunda prije nego se prikaže na ekranu operatoru. Primjene u realnom vremenu jedino učitaju uzorak, izvedu algoritam i daju ulazni izlaz. Alternativno, moguće je učitati grupu uzoraka, izvesti algoritam i daju na izlaz grupu uzoraka.

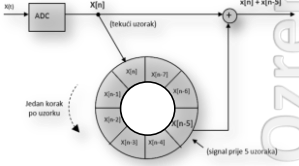
To je područje Digitalnih Signalnih Procesora.

Jedan od najvažnijih postupaka pri digitalnoj obradi signala je proces linearne kombinacije tekućih (trenutnih) uzoraka s uzorcima signala koji kasne (prošlih ili prethodnih uzoraka). Postupak se matematički vrlo lako opisuje ali je mnogo korisnije za razumijevanje vizuelno predočiti princip rada tipičnog DSP procesora.

Temelj djelovanja je **kružni međuspremnik**, a u slučaju koji ćemo prikazati ima 8 memorijskih lokacija.

Iz AD pretvarača izlaze uzorci signala.

- Tekući uzorak  $x[n]$  pohranjuje se u **nutu lokaciju međuspremnika.**
- Kako dolaze novi uzorci pohranjena vrijednost pomiče se za jedan položaj u smjeru kazaljke u međuspremniku.
- Dakle, sljedeći položaj sadržava signal koji kasni za jedan korak ili jedan uzorak  $x[n-1]$ .



| ADRESA | POHRANJENA VRIJEDNOST | ADRESA | POHRANJENA VRIJEDNOST |
|--------|-----------------------|--------|-----------------------|
| 20040  |                       | 20040  | -0.225767 ← x[n-4]    |
| 20041  | -0.225767 ← x[n-3]    | 20041  | -0.269847 ← x[n-3]    |
| 20042  | -0.269847 ← x[n-2]    | 20042  | -0.228918 ← x[n-2]    |
| 20043  | -0.228918 ← x[n-1]    | 20043  | -0.228918 ← x[n-1]    |
| 20044  | -0.113940 ← x[n]      | 20044  | -0.113940 ← x[n-1]    |
| 20045  | -0.048679 ← x[n-7]    | 20045  | -0.062252 ← x[n-1]    |
| 20046  | -0.222977 ← x[n-6]    | 20046  | -0.222977 ← x[n-7]    |
| 20047  | -0.371370 ← x[n-5]    | 20047  | -0.371370 ← x[n-6]    |
| 20048  | -0.462791 ← x[n-4]    | 20048  | -0.462791 ← x[n-5]    |
| 20049  |                       | 20049  |                       |

Zamislimo FIR filter implementiran u realnom vremenu. Za proračun izlaznog uzorka potreban je pristup određenom broju prethodnih ulaznih uzoraka. Ako koristimo osam uzoraka u filtru:  $a0, a1, \dots, a7$ , to znači da moramo znati vrijednost osam prethodnih uzoraka iz ulaznog signala,  $x[n], x[n-1], \dots, x[n-7]$ . Te uzorke treba pohraniti u memoriji i stalno ažurirati kako pristižu novi uzorci. Najbolji način obrade pohranjenih uzoraka je **kružni međuspremnik**.

Slika ilustrira kružni međuspremnik za osam uzoraka. Smešten je u osam uzastopnih memorijskih lokacija, od 20041 do 20048. Slika (a) pokazuje kako je u nekom trenutku pohranjeno osam ulaznih uzoraka. Slika (b) pokazuje promjenu nakon što smo pribavili sljedeći uzorak. Ideja kružnog međuspremnika je u tome što je kraj linearne postavke priključen na početak; memorijsku lokaciju 20041 možemo shvatiti kao prvu iduću nakon 20048, isto tako kao što je 20044 nakon 20045. Stanje memorijske postavke pokazuje nam kazaljka (to je varijabla čija je vrijednost adresa) koja indicira gdje se nalazi najnoviji uzorak. Tako na slici (a) kazaljka sadržava adresu 20044, a na slici (b) 20045. Nakon što se pribavi novi uzorak, on zamjenjuje najstariji uzorak postavke i kazaljka se pomiče za jedan broj unaprijed. Kružni međuspremnik je učinkovit jer nakon pribavljanja novog uzorka treba promijeniti samo jednu vrijednost.

Za upravljanje kružnim međuspremnikom potrebna su četiri parametra. **Prvo, mora postojati kazaljka (pointer) koja će pokazivati početak kružnog međuspremnika u memoriji** (u našem primjeru, 20041). **Drugo, mora postojati kazaljka koja će pokazivati završetak kružnog međuspremnika** (u našem primjeru, 20048) ili varijabla koja mu pohranjuje duljinu (n. npr. 8 bita). **Treće, mora se odrediti veličina koraka adresiranja.** Na slici 28-3 prikazan je jedinični korak. Tako adresa 20043 sadrži jedan uzorak, adresa 20044 sadržava idući itd... U praksi može nastati situacija da se adresiranje odnosi na bajtove, pa svaki uzorak može trebati dva do četiri bajta kako bi pohranio vrijednost uzorka. U takvim slučajevima veličina koraka adresiranja bit će dva ili četiri.

Navedene tri vrijednosti određuju veličinu i konfiguraciju kružnog međuspremnika i ne mijenjaju se za vrijeme rada programa. **Četvrta vrijednost, kazaljka posljednjeg uzorka mijenja se kako se pribavljaju novi uzorci.** Drugim riječima, **programerska logika upravlja kako se ažurira četvrta vrijednost temeljem vrijednosti tri preostale.** Iako je logika vrlo jednostavna potrebna je ekstremna brzina. To je čitava bit priče;

## DSP treba optimizirati kako bi upravljao kružnim međuspremnima najvišom mogućom brzinom.

Kružni međuspremnici korisni su i za off-line obradu podataka. Pretpostavimo program u kojem su ulazni i izlazni signali potpuno pohranjeni u memoriji. Tada kružni međuspremnik nije potreban za proračun konvolucije jer je svaki uzorak uvijek dostupan iz memorije. Međutim, mnogi algoritmi primjenjuju se u stjevnjima pri kojima nastaju međusignali. To su rekurzivni filtri izvede kao serijski spoj *biquada*. Sirovi postupak je pohrana cjelovitih međuzoraka u memoriji. Kružni međuspremnik omogućava drugačiji pristup jer pohranjuje samo međurezultate potrebne za proračun. Tako se smanjuje potrebna memorija po cijeloj dužini algoritma. Važno je uočiti da su **kružni međuspremnici korisni za off-line obradu, a kritični su za primjenu u realnom vremenu.**

Pogledajmo **korake potrebne za primjenu FIR filtra korištenjem kružnog međuspremnika za ulazni signal i koeficijente.** Učinkovito izvršavanje individualnih zadataka je upravo ono što dijeli DSP od mikroprocesora. Za svaki novi uzorak potrebno je izvršiti sljedeće korake:

1. Pribaviti uzorak sa ADC; generirati prekid
2. Detektirati i omogućiti prekid
3. Prebaciti uzorak u kružni međuspremnik ulaznog signala
4. Ažurirati kazaljku međuspremnika ulaznog signala
5. Postaviti akumulator na nulu
6. Upravljati petljom posredstvom svakog koeficijenta.
7. Dobaviti koeficijent kružnog međuspremnika koeficijenta
8. Ažurirati kazaljku koeficijenta kružnog međuspremnika ulaznog signala
9. Dobaviti uzorak iz kružnog međuspremnika ulaznog signala
10. Ažurirati kazaljku za kružni međuspremnik ulaznog kanala
11. Pomnožiti koeficijent uzorkom
12. Dodati produkt u akumulator
13. Premjestiti izlazni uzorak (akumulator) u zadržavajući međuspremnik
14. Premjestiti izlazni uzorak iz međuspremnika u DAC

Najbolji koraci moraju se vrlo brzo izvoditi. Budući da će se koraci 6-12 ponavljati mnogputa (po jednom za svaki koeficijent filtra), mora se posvetiti pozornost ovim operacijama. Tradicionalni mikroprocesori općenito moraju izvršiti ovih 14 koraka u seriji jedan za drugim, dok su **DSP projektirani da ih izvede paralelno.** Ponekad se **sve operacije u petlji (koraci 6-12) obavljaju u jednom taktu.** To omogućava interna arhitektura DSP.

Najzre grio u izvršnim DSP algoritma je **prijenos informacija u i iz memorije.** Pod pojmom podrazumijevamo uzorke ulaznih signala, koeficijente filtra, programske instrukcije, binarne kodove koji ulaze u programske sekvenc... Za primjer pretpostavimo da je potrebno pomnožiti dva broja koja su pohranjena u memoriji. Da bi to napravili, moramo dobiti tri binarne vrijednosti iz memorije, brojeve koji se množe i programske instrukcije koje pokazuju što treba napraviti.

Slika pokazuje kako se ova jednostavna zadava izvršava u mikroprocesoru. Ovakva konfiguracija naziva se **Von Neumannova arhitektura**, po matematičaru **John Von Neumannu (1903-1957).** Von Neumann arhitektura sastoji se od jednodruke memorije i jednodruke sabirnice koja služi za prijenos podataka iz CPU. **Množenje dva broja zahtjeva najmanje tri ciklusa takta,** za prijenos svakog broja preko sabirnice iz memorije u CPU. Pri tome ne ubrajamo vrijeme za prijenos rezultata u memoriju jer pretpostavljamo da on ostaje u CPU za dodatnu obradu, kao što je npr. suma produkata u FIR filtru. Von Neumannova arhitektura je zadovoljavajuća ako je korisnik zadovoljan serijskim izvođenjem svih zadataka.

Najveći broj današnjih računala ima **Von Neumannovu arhitekturu.** **Brže arhitekture su nam potrebne samo u slučajevima ekstremno brzih proračuna i ako smo voljni snositi troškove povećanja složenosti.**

## Von Neumannova Arhitektura DSP



# Harvard

## Arhitektura DSP

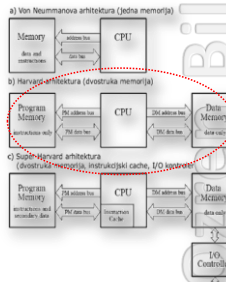
To nas vodi na **Harvard arhitekturu**, koju pokazuje slika (B). Dobila je ime prema istraživaču na **Harvard University** 1940. Kojeg je uoči **Howard Aiken** (1900-1973). Slika pokazuje kako je **Aiken** insistirao na odvojenim memorijama za podatke i programske instrukcije, s posebnim sabirnicama.

Budući da **sabirnice djeluju nezavisno, programske instrukcije i podaci dobivaju se istodobno, što poboljšava brzinu u odnosu na jednodruku sabirnicu.**

Suvremeni sustavi DSP koriste arhitekturu dvostruke sabirnice.

Problem temeljne Harvard arhitekture je taj što je

**memorijska sabirnica podataka zaposlenija od programske sabirnica memorije**



Ozren Bilan

13

Slika pokazuje **Super Harvard arhitekturu**. Najvažnija područja poboljšanja su **instrukcijske cache i I/O kontroler**.

# Super Harvard

## Arhitektura DSP

Problem Harvard arhitekture je taj što je **memorijska sabirnica podataka zaposlenija od programske sabirnice memorije**. Pri tomezaju dva broja, moraju se propustiti kroz sabirnicu pododatke memorije (**data memory bus**) dvije binarne vrijednosti (brojevi koje se množi), a samo se jedna binarna vrijednost (programski instrukcija) propušta kroz sabirnicu programske memorije (**program memory bus**), kako bi poboljšali situaciju, za početak ćemo prebaciti dio "podataka" u programsku memoriju. Npr. možemo prebaciti koeficijente filtra u programsku memoriju, a zadržati ulazni signal u podatkovnoj memoriji. (Na slici se ovi premješteni podaci nazivaju "sekundarni podaci").

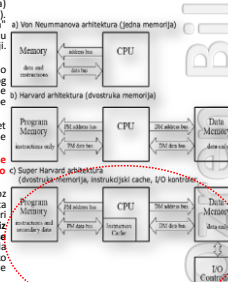
Na prvi pogled izgleda da se situacija ne popravlja jer sada moramo preneti jednu vrijednost preko podatkovne sabirnice (uzrok ulaznog signala), a dvije vrijednosti preko sabirnice programske memorije (programske instrukcije i koeficijenti). Ako bi izvodili slučajne naredbe ne bi došlo ni do kakvog poboljšanja.

DSP algoritmi provode najviše vremena izvodeći petlje, pa će isti set programskih naredbi kontinuirano prolaziti od programske memorije prema procesoru CPU.

**Super Harvard Arhitektura ima prednost tako što uključuje instrukcijske keše u CPU. To je mala memorija koja sadržava dio pododijeljenih programskih naredbi.**

Prvi put u petlji, programske naredbe moraju se propustiti kroz sabirnicu programske memorije. To usporava rad jer dolazi do konflikta budući da se koeficijenti također dobivaju istim putem. Međutim, pri dodatnim izvođenjima petlje, programske naredbe mogu se dobiti iz **cache memorije naredbi**. To znači da se cijeli sadržaj memorije koji se prijenosi u CPU može obaviti u jednom taktu, uzorci ulaznog signala dolaze preko podatkovne sabirnice, koeficijenti dolaze preko programske sabirnice, a programske naredbe dolaze iz cache memorije naredbi.

Ovakav učinkoviti prijenos podataka naziva se **high memory-access bandwidth.**



Ozren Bilan

13

# Cjelobrojni i realni brojevi (Fixed i Real)

DSP dijelimo u dvije kategorije prema načinu korištenja formata za pohranu i obradu brojeva u procesoru. To su cjelobrojni i realni brojevi. **Fixed point DSP** uobičajeno koristi svaki broj s minimalno 16 bitova, iako su moguće i druge dužine. Tako Motorola ima obitelj DSP koji prikazuje 24 bita. Četiri su uobičajena načina kojima se pomoću ovih 65536 mogućih kombinacija bitova mogu prikazati neki broji.

**Cjelobrojna vrijednost bez predznaka (unsigned integer)**, omogućava pohranjenom broju poprmanje bilo koje cjelobrojne vrijednosti od 0 do 65535.

Slično tome, **cjelobrojna vrijednost s predznakom (signed integer)**, koristi kompletno broja dva (da u područje uključuje negativne brojeve od -32768 do 32767.

Pomoću **decimalnog zapisa bez predznaka (unsigned fraction)**, 65536 razina elementa je raspodijeljeno između 0 i 1.

Konačno, **decimální zapis s predznakom (signed fraction format)** dopušta negativne brojeve, jednoliko raspodijeljene između -1 i 1.

DSP s realnim brojevima koriste minimum 32 bita za pohranu svake vrijednosti. Tako je moguće prikazati za **fixed point**, 4294967296 brojeva. Ključno je što pri zapisu realni brojevi nisu jednoliko razloženi. U najčešćem formatu (ANSI/IEEE Std. 754-1985), najveći i najmanji brojevi su  $\pm 3.4 \times 10^{38}$  i  $\pm 1.2 \times 10^{-38}$ . Prikazane vrijednosti raspodijeljene su nejednoliko između ekstreme, pa je razmak između bilo kojih dva broja oko deset milijuna puta manji od tih brojeva.

Svi DSP koji rade s realnim brojevima mogu obradivati i cjelobrojne vrijednosti, što je nužno za primjenu brojača, petlji i signala koji dolaze iz ADC i prosijeduju se u DAC. Međutim, to ne znači da će se cjelobrojne matematijske operacije s realnim brojevima, što ovisi o unutrašnjoj arhitekturi.

Mnogi DSP su optimizirani za rad s realnim i cjelobrojnim vrijednostima te ih izvode podjednakom učinkovitšću. Ti procesori se nazivaju 32-bitni DSP, a ne procesori za realne brojeve.

Ozren Bilan

15

**preciznost**  
**dinamičko područje**  
**trajanje razvoja**

**cijena proizvoda**  
**REALNI BROJEVI**  
**VELIKOST**

DSP s cjelobrojnim vrijednostima su **općenito jeftiniji, a oni s realnim brojevima imaju bolju preciznost, veće dinamičko područje i kraće vrijeme razvoja.**

Aritmetika cjelobrojnim vrijednostima u računala je mnogo brža nego s realnim brojevima ali brzina DSP je otkrila ista što je posljedica optimizacije sklopovlja za matematičke operacije. Unutrašnja arhitektura DSP za rad s realnim brojevima je mnogo složenija od onih za cjelobrojne vrijednosti. Svi registri i sabirnice moraju biti 32-bitni, množenje i ALU moraju biti sposobni izvršavati brzu aritmetiku s realnim brojevima, a skup naredbi mora biti mnogo veći. Realni brojevi (32 bitni) imaju više preciznosti i mnogo više dinamičko područje. Programi s realnim brojevima često imaju kraće vrijeme razvoja, budući da programer ne treba voditi računa o preljevu i greškama zaokruživanja.

32-bitni realni brojevi imaju mnogo više odnosa signala Sum od 16-bitnih cjelobrojnih vrijednosti. Ako pohranimo broj u 32 bitnom formatu, razmak između ovoj broja i susjednog je oko desetine milijuna vrijednosti broja. Da bi broj pohranili potrebno ga je zaokružiti na više ili niže maksimalno za polovinu razmaka do susjednog. Drugim riječima, **svaki put kad neki broj pohranjujemo, dodajemo signala Sum.** I isto se događa i kada broj pohranjujemo kao 16-bitnu fiksnu vrijednost, osim što se dodaje mnogo više Suma. Razlog tome je mnogo veća širina razmaka među susjednim brojevima. Ako pohranjujemo broj 10000 u obliku cjelobrojne vrijednosti s predznakom (*signed integer*), koja se kreće od -32768 do 32767, razmak između brojeva bit će desetstisućiti dio vrijednosti broja pohranjujemo. Pohranjujemo li broj 1000, razmak do susjednog broja bit će samo tisućiti dio vrijednosti Sum u signalu uobičajeno prikazujemo standardnom devijacijom koja je u ovom slučaju kvantitacijskog Sum jednaka treći veličine razmaka. Proizlazi da će odnos signala/Sum pri pohranj realnih brojeva biti odnosa od 30 milijuna prema jedan, a za fiksni point broj samo desetstisućiti prema jedan. Drugim riječima, **realni brojevi imaju 3000 puta manji Sum kvantizacije.**

# C ili Asembler

**svestranost**  
**brzina razvoja**

**karakteristike**  
**Asembler**

**Programi u C su fleksibilniji i brže se pišu, a programi u asembleru imaju bolje karakteristike, mnogo su brži i koriste manje memorije pa su jeftiniji za primjenu.**

DSP se programiraju istim programskim jezicima kao i ostale znanstvene primjene, najčešće u asembleru ili C. Programi u asembleru su brži doke je program u C-u lakše razviti i napisati. Pri tradicionalnim primjenama za osobna računala c je uvijek prvi izbor, a ako se koristi asembler obradiva se na kratke odsječke kod kojih je najvažnija brzina.

Međutim, DSP programi se razlikuju od tradicionalnih zadata u dva važna aspekta. Prvo, programi su mnogo kraći, recimo stotinak linija koda prema desecima tisuća. Drugo, brzina izvođenja je kritična. To je ujedno i razlog zašto se koristi DSP – velika brzina izvođenja. Zbog toga programer prelazi na asembler.

Važna prednost korištenja viših programskih jezika poput C, Fortrana ili Basic su te što programer ne treba razumjeti arhitekturu mikroprocesora kojeg koristi; znanje o arhitekturi, preprijetna je **kompanjula**. Dakle, osoba koja piše program zna vrlo malo ili gotovo ništa o upravljanju memorijom, jer je zadacu preuzeo **autor kompanjula**. Programiranje u višem programskom jeziku zato je i mnogo lakše nego u asembleru jer je polje postoj programera već obavila neka druga osoba. To je ujedno i razlog zbog kojeg je programiranje u višem programskom jeziku mnogo neučinkovitije jer programer ne zna kako će se program izvršavati. Možemo se upitati: koliko brzo će se izvršavati C programi u odnosu na asembler?

Odgovor je u najgorom slučaju **assembler je 2-3 puta brži**. Kako smo već naglasili, učinkovitost ovisi i o primijenjenom DSP. Pri tome su važni i programski alati, kao što su osobine **abiragora** koje nam pomažu pri razumijevanju kako se izvršavaju odsječci izvornog koda.

Ozren Bilan

17

# Koliko su brzi DSP?

Uobičajeni način odgovora na pitanje su **benchmark**, testovi i izračunavanje brzine mikroprocesora u obliku jednog broja. Npr. brzina cjelobrojnih sustava izražava se u **MIPS (milijuna cjelobrojnih operacija/s)**. Slično tome, brzina realnih sustava izražava se u **MFLOPS (milijun operacija s realnim brojevima/s)**.

Ideja **benchmarka** je omogućiti usporedbu između mikroprocesora da bi vidjeli koji je najbolji. Različiti mikroprocesori pokazuju najbolje karakteristike u različitim kategorijama. Bez iskustva korištenja **benchmarka** dođemo do pogrešnih zaključaka. Bolji pristup ovom problemu bio bi **kolika je brzina izvođenja algoritma koji želimo izvesti**. Ako primjena DSP zahtjeva FIR filter, pogledajmo koliki je točan broj ciklusa takta potreban procesoru za izvođenje zadatke.

**Brzina mikroprocesora podvostručuje se svake tri godine.** To FIR filzane vrijednosti prikazane su na slici. Tipični FIR filteri koriste 5 do 17 koeficijenata. Budući da su petlje relativno kratke, dodat ćemo 3 ciklusa po uzorku. Tako dobivamo 8 do 20 ciklusa takta potrebnih po uzorku. Brzina izvođenja podataka. Pri 40 MHz taktu maksimalni FIR propust je od 1.8M do 3.1M uzoraka/s. Vrijednosti pokazuje slika. Pomožite ove vrijednosti s 25 da nas dines tipični 1GHz takt procesora.

**Brzina DSP algoritma dobije se podjelimo li brzinu takta s potrebnim brojem ciklusa po uzorku. Ilustracija pokazuje brzine četiri algoritma izvedena na DSP brzine 40 MHz.**

Ozren Bilan

18

# Proizvodnja Digital Signal Procesora

DSP tržište je vrlo veliko i stalno raste. Najveća primjena su mobilni, multimedijalna računala, reprodukcija glazbe visoke vjernosti CD, DVD, SACD, kućno kino te digitalna televizija. Manje profitabilna područja obuhvaćaju znanstvenu instrumentaciju i uređaje za akviziciju podataka.

DSP se može nabaviti u tri oblika: kao jezgra, procesor i proizvod za pločicu. Izraz jezgra podrazumijeva dio procesora u kojem se izvode ključne zadatke, što uključuje registre podataka, množenja, ALU, generator adresa i programski sekvencer. Gledajući procesor zahtjeva kombiniranje jezgre s memorijom i sučelje prema okolini. Iako se jezgra i dijelovi periferije projektiraju odvojeno, izrađuju se u istom čipu, pa je procesor u jednom integriranom sklopu.

Ako projekt treba DSP, najvjerojatnije će se nabaviti DSP u obliku procesora – koji sadržava jezgru, memoriju i sučelje. Česti su u pakovanju 240 *lead Metric PQFP* dimenzija 35x35x4 mm. Najčešći način primjene DSP je ubacivanje DSP čipa u tiskanu pločicu uređaja, za sklop koji ste projektirali. Proizvođači integriranih sklopova ne žele cijeli procesor, nego samo jezgre koje ugrađuju u svoje čipove. Takve jezgre napravljene po narudžbi također su česte.

Razlike između DSP i mikroprocesora nisu uvijek čvrste. Slijedećim riječima Intel je opisao uvođenje MMX tehnologije u Pentium procesore: "... *have added 57 powerful new instructions specifically designed to manipulate i process video, audio i graphical data efficiently. These instructions are oriented to highly parallel, repetitive sequences often found in multimedia operations.*..

Danas vidimo sve više i više klasičnih DSP funkcija u klasičnim mikroprocesorima i mikrokontrolerima. Internet i multimedijaska primjena zahtijevaju takve promjene.

Ozren Bilan

19

