

OPIS ARHITEKTURE

Slika 1.1

Na slici 1 je prikazana opsta blok sema Birkoff - von Neuman rutera. Kao što se vidi njegova arhitektura se sastoji iz vise ulaznih (na slici input ports) i izlaznih (na slici output ports) portova , zatim ulaznog (A1) i izlaznog (A2) TDM sviča, memorije , te kontrolera i njemu pridružene memorije.

Slika 1.2

Svaki od ulaznih portova (slika 2) sadrži tzv. data handler koji primljene pakete deli na ćelije fiksne dužine. Ovde neće biti mnogo reči o samom procesu deljenja paketa na ćelije, jer naša simulacija radi jednostavnosti, pretpostavlja pakete fiksne dužine tako da će u daljem tekstu ćelija i paket biti jedno te isto. Ulazni port šalje ćelije ulaznom sviču i to jednu ćeliju u jednom vremenskom slotu. Nakon sto primi paket ulazni svič iz njega čita njegovu odredišnu IP adresu i tu informaciju šalje kontroleru. Na osnovu te adrese kontroler pretruužuje svoju look-up tabelu i kao rezultat pretrage daje izlazni port na koji treba usmeriti paket. Kontroler zatim šalje potvrdu izlaznom sviču, a on je prosleđuje odgovarajućem izlaznom portu. Prozvani izlazni port tada šalje kontroleru zahtev za prijem paketa.

Slika 1.3

Memorija (slika3) je podeljena na više vremenskih slotova (memory banks). Upis u memoriju se vrši tako da u svakom vremenskom slotu ulazni svič upisuje po jednu ćeliju u svaki memorijski slot. Takođe, u uzastopnim vremenskim slotovima ćelije sa istog ulazog porte završavaju u različitim memorijskim slotovima. U jednoj od implementacija (koja je i ovde obrađena) pristupa se po sledećem obrascu: ako je određeni ulazni port pristupio memorijskom slotu i u trenutku T_x , u trenutku $T_k = T_x + k$ pristupiće memorijskom slotu $j = (i + k) \bmod N$, gde je N broj memoriskih slotova. Po istom algoritmu i izlazni portovi pristupaju memorijskim slotovima. Ipak, da li će preuzeti ćeliju zavisi od toga da li u tom vremenskom slotu u odgovarajućem memorijskom slotu ima ćelija namenjenih baš tom izlaznom portu. To se zna na osnovu rezervacione tabele (slika 4).

Slika 1.4

Rezervaciona tabela je smeštena u ulaznom sviču i nju popunjava kontroler na osnovu zahteva za prijem paketa generisanih od strane izlaznih portova. Na slici je uzeto da je broj memoriskih slotova $N=7$. Kao što se vidi tabela sadrži po jednu kolonu za svaki memorijski slot ($M_0 \dots M_7$). Svaka vrsta rezervacione tabele predstavlja set zahteva za čitanje iz memorije (po jedan za svaki memorijski slot) od kojih se jedan opslužuje u jednom vremenskom slotu. Simboli B_0, B_1, \dots, B_7 kazuju kada odgovarajući izlazni port dolazi na red da čita iz odgovarajućeg memorijskog slota. Zaokruženi simboli predstavljaju popunjene rezervacije.

----- OSTATAK TEKSTA NIJE PRIKAZAN. CEO RAD MOŽETE PREUZETI NA SAJTU. -----

www.maturskiradovi.net

MOŽETE NAS KONTAKTIRATI NA E-MAIL: maturskiradovi.net@gmail.com