

Bilgisayar Mimarisi 3. Ödev

Bir MİB'in komut çevrimi aşağıda süreleri verilen beş adımdan oluşmaktadır.

Komut alma: 50ns,
Komut çözme: 20ns,
Operand alma: 50ns,

4. Yürütme: 30ns,

5. Kesme Hazırlık (*gerekliyse*): 150ns.

MİB, komut ve operand alma çevrimlerinde belleğe erişmekte, ama komut çözme ve yürütme çevrimlerinde erişmemektedir. MİB kesme çevrimine sadece kesme isteği varsa girmekte ve hazırlık işlemlerine (geri dönüş adresinin saklanmasına, vektör adresinin alınmasına vb.) toplam 150ns harcamaktadır.

Sistemdeki veri yolunun boyutu **8** bittir. Bellek ve G/Ç arabirimi erişim sürelerinin her ikisi de **40**ns'dir.

MİB **20** komuttan oluşan bir program çalıştıracaktır. Sistemde bir doğrudan bellek erişimi denetçisi (DMAC) de bulunmaktadır. DMAC ise **32** sekizli (*byte*) uzunluğunda bir veriyi bir G/Ç arabiriminden belleğe aktarmak üzere koşullanmıştır.

MİB programı koşmaya başladığı anda zamanı başlattığımızı varsayalım (*T*=0). MİB ilk komutun alma çevrimindeyken (*T*=5ns) DMAC veri aktarımı isteğinde bulunmaktadır.

- **1)** Denetçinin G/Ç arabiriminden belleğe **çevrim çalma** (*cycle-stealing*) yöntemiyle veri aktardığını varsayınız. DMAC veriyi **örtülü** (*implicit*) olarak aktarmaktadır; veri DMAC üzerinden geçmez. Bu yönteme göre:
 - **a.** DMAC ilk sekizlinin aktarımını ne zaman bitirir (*T*=?) Neden?
 - **b.** MİB ilk komutu yürütmeyi ne zaman bitirir (*T=?*) Neden?
 - **c.** DMAC **32** sekizlinin tamamının aktarımını ne zaman bitirir (*T*=?)
 - **d.** MİB **20** komutun tamamını yürütmeyi ne zaman bitirir (*T=?*)
- **2)** G/Ç arabiriminden belleğe veri aktarımı için DMA yöntemi yerine **kesmeli çalışmanın** kullanıldığını varsayınız. İlgili kesme hizmet programı her çalıştığında **8** adet sekizli aktarılacaktır. Bu kesme hizmet programının her çalışması **800ns** sürmektedir. Bu yönteme göre:
 - **a.** DMAC **32** sekizlinin tamamının aktarımını ne zaman bitirir (*T=*?)
 - **b.** MİB 20 komutun tamamını yürütmeyi ne zaman bitirir (*T=?*)