

## İsimsiz tüneller (Unnamed pipes)

**Yaratma:** `pipe()` sistem çağrısı kullanılarak

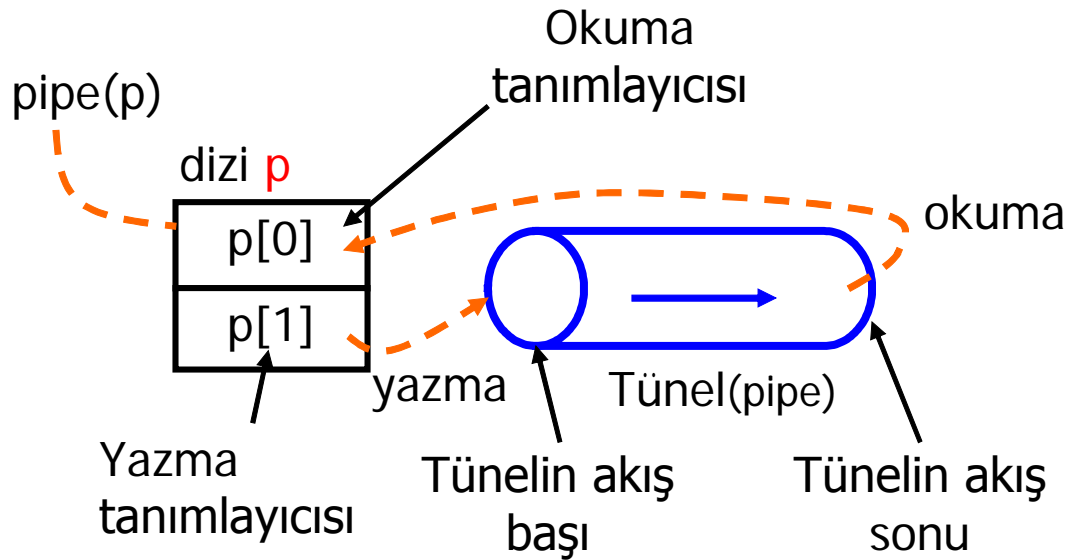
```
int sonuç;
```

```
int p[2];          /* tünel tanımlayıcı dizisi */
```

```
sonuç = pipe(p);   /* tünel yaratma */
```

```
/* p bir dizi(array) işaretleyicidir(pointer)*/
```

sonuç =  $\begin{cases} 0, & \text{başarılı} \\ -1, & \text{başarısız} \end{cases}$  p[0], p[1] tanımlanan değerler olur



### **Amaç:**

İki ilişkili(related) proses arasında tek yönlü iletişim sağlamaktır.

### **Mevcut sistem çağrıları:**

\*write                      \*close

\*read                        \*dup

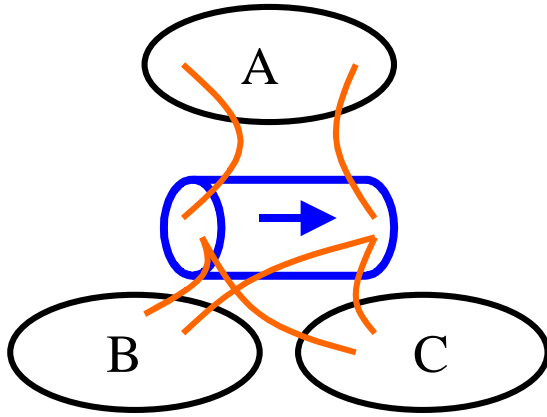
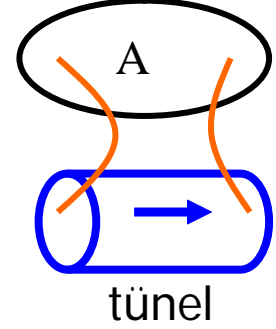
kullanılmayanlar!!!

open()

creat()

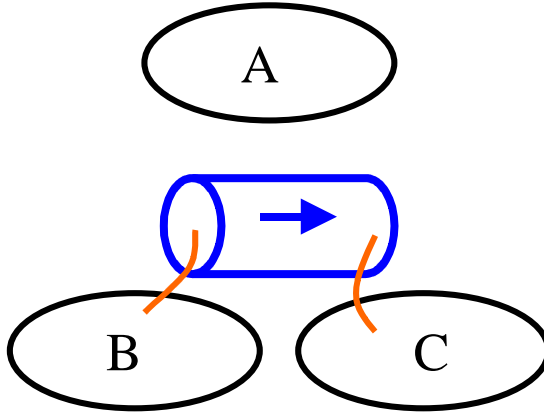
## İki alt proses B ve C arasında tünel kullanılarak yaratılan iletişimin aşamaları (Tipik olarak)

Aşama 1: Proses A bir tünel yaratır (her uç için tanımlayıcılar belirlenir).



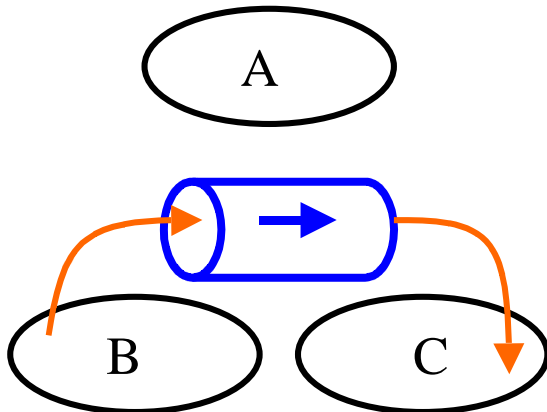
Aşama 2:

Proses A alt proses B ve C yi yaratmak için iki kez fork yapar. B ve C fork tan sonra tünelin her iki tanımlayıcısını da devralır. İki tanımlayıcı uç da açıktır.



Aşama 3:

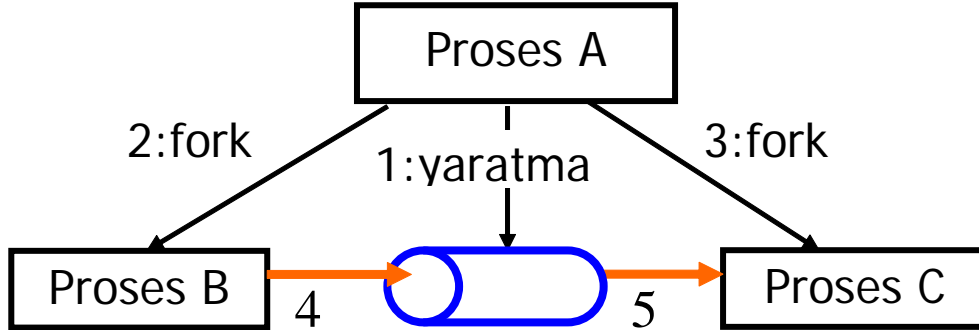
Her proses ihtiyacı olmadığı(kullanmayacağı) ucu veya uçları kapatır.



Aşama 4: B ve C prosesleri tünel kullanarak veri değişimi gerçekleştirir.

`write(pfd[1],...) ; read(pfd[0], ...) ;`

## İlişkili prosesler tarafından isimsiz tünellerin yaratılmasının ve kullanımının genel şeması



Oluş sırası 1, 2, 3, 4, 5 dir.

4: tünele yazma

5: tünelden okuma

herhangi bir sırada olabilir.

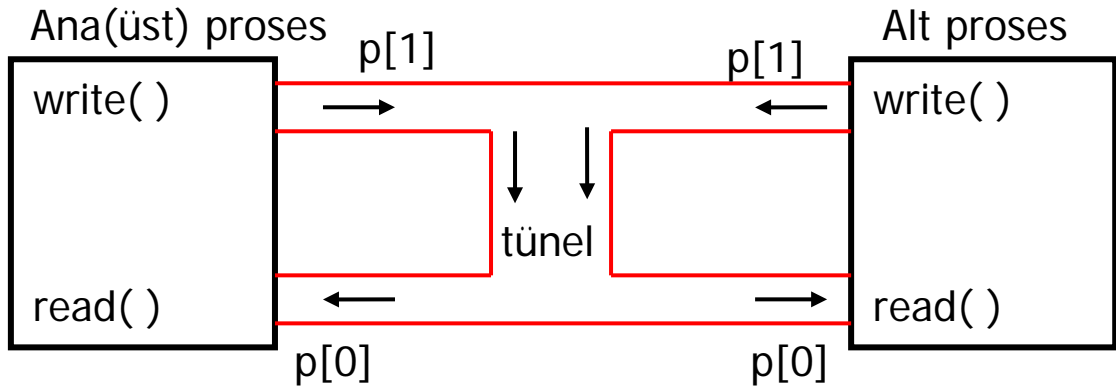
## Tünellerin Senkronizasyon özellikleri

Yazarken : Eğer yazan proses **dolu** bir tünele yazmaya çalışıyorsa, tünelin okuma ucu açıksa, yazan proses **bloke** olur (bu durum okuyan proses tünelden veri alana kadar devam eder).

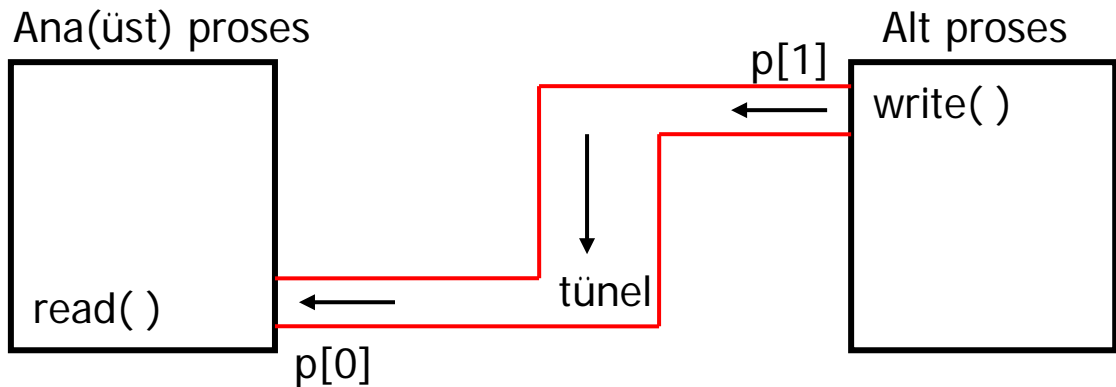
Okurken : Eğer okuyan proses **boş** bir tünelden okumaya çalışıyorsa, okuyan proses **bloke** olur(eğer tünelin yazma ucu açıksa) veya **0** dönderir (eğer tünelin yazma ucu kapalıysa).

## **Bir üst ve onun alt prosesi arasında isimsiz tüneller kullanarak iletişim sağlama**

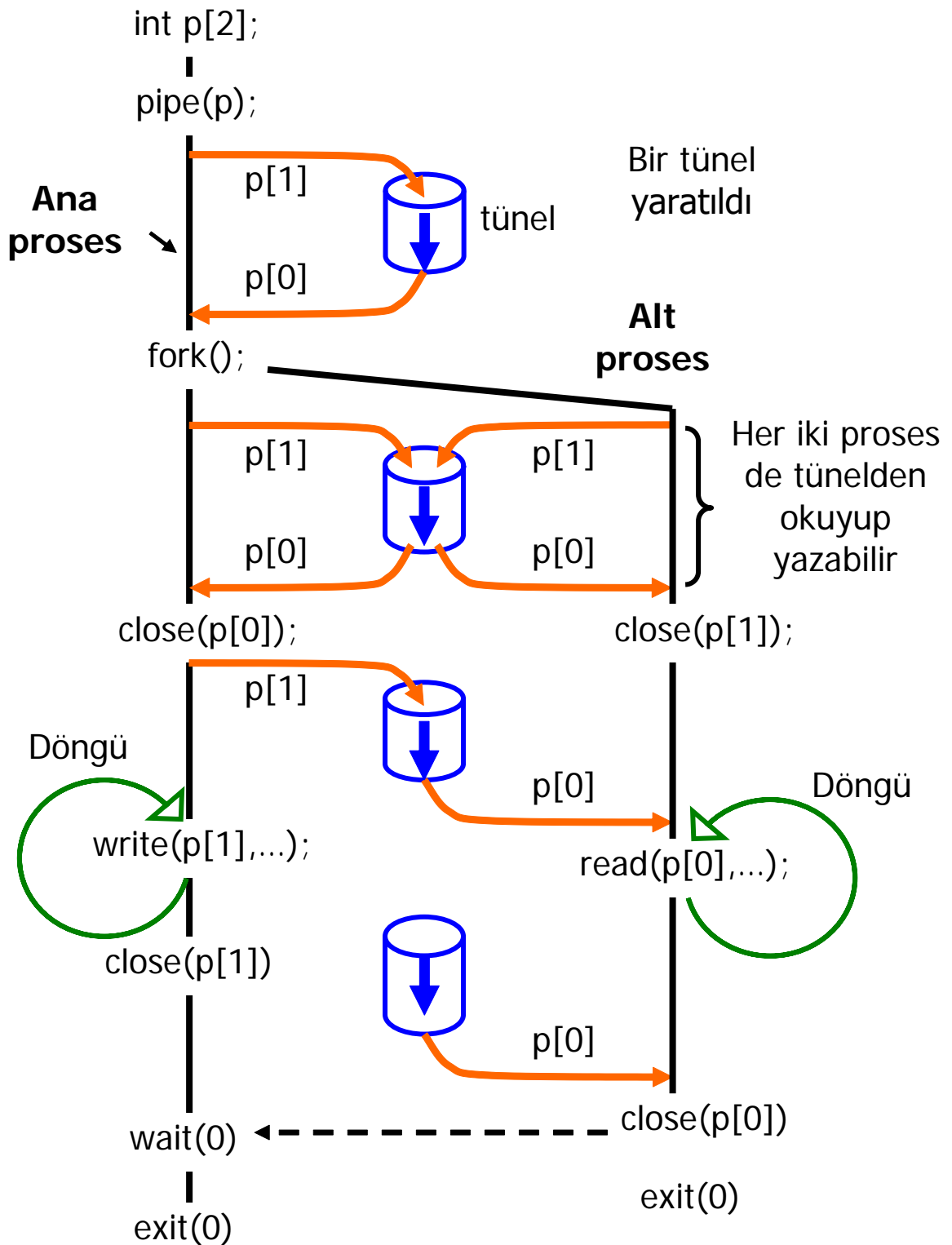
1. Tünelin her iki ucu da iki proses için açılır (pipe(p) sistem çağrısı kullanılır)



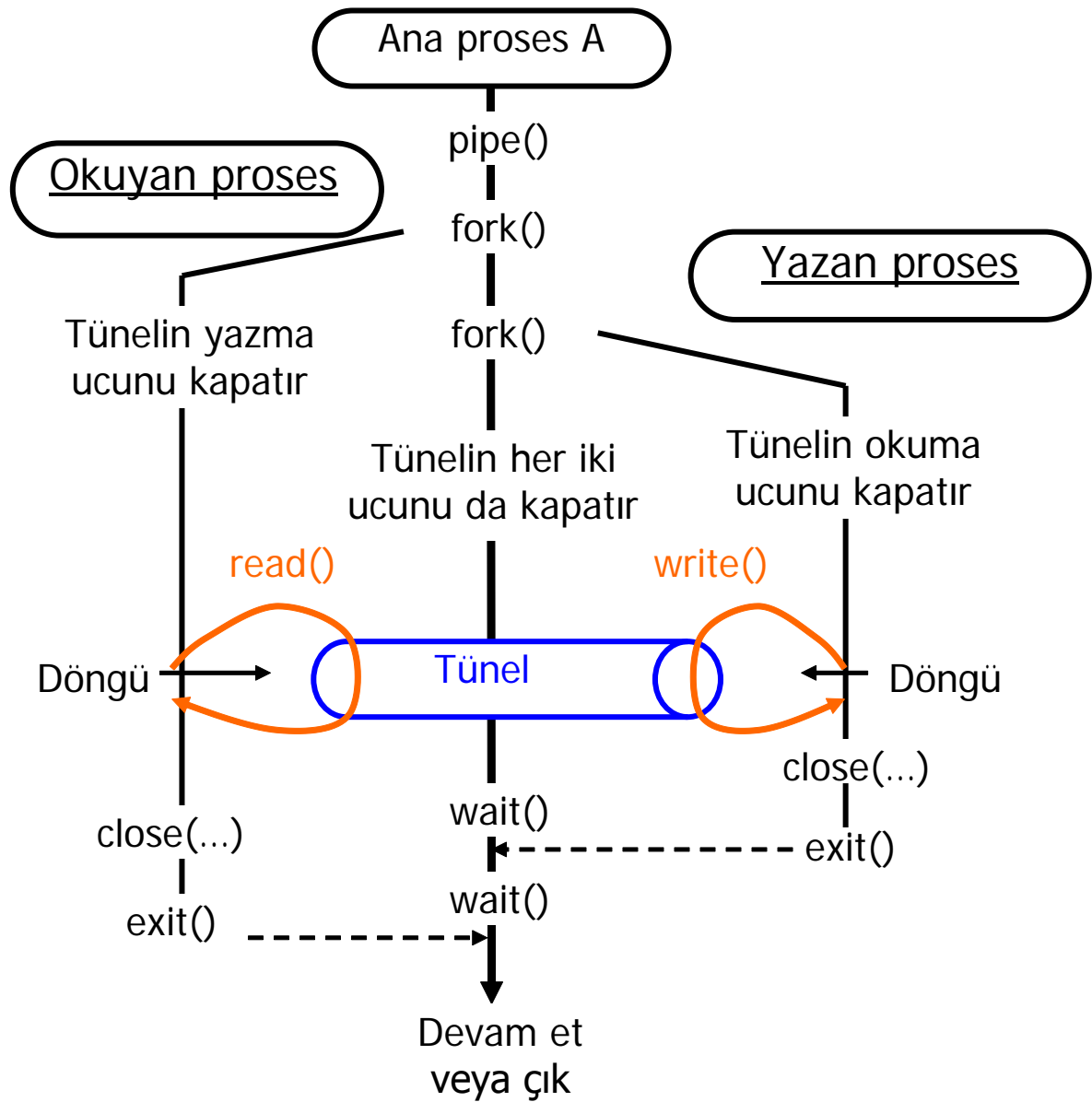
2. Her iki prosesin de sadece bir açık ucu vardır.



## İki proses(ana ve alt) arasında isimsiz tünelin kullanımı

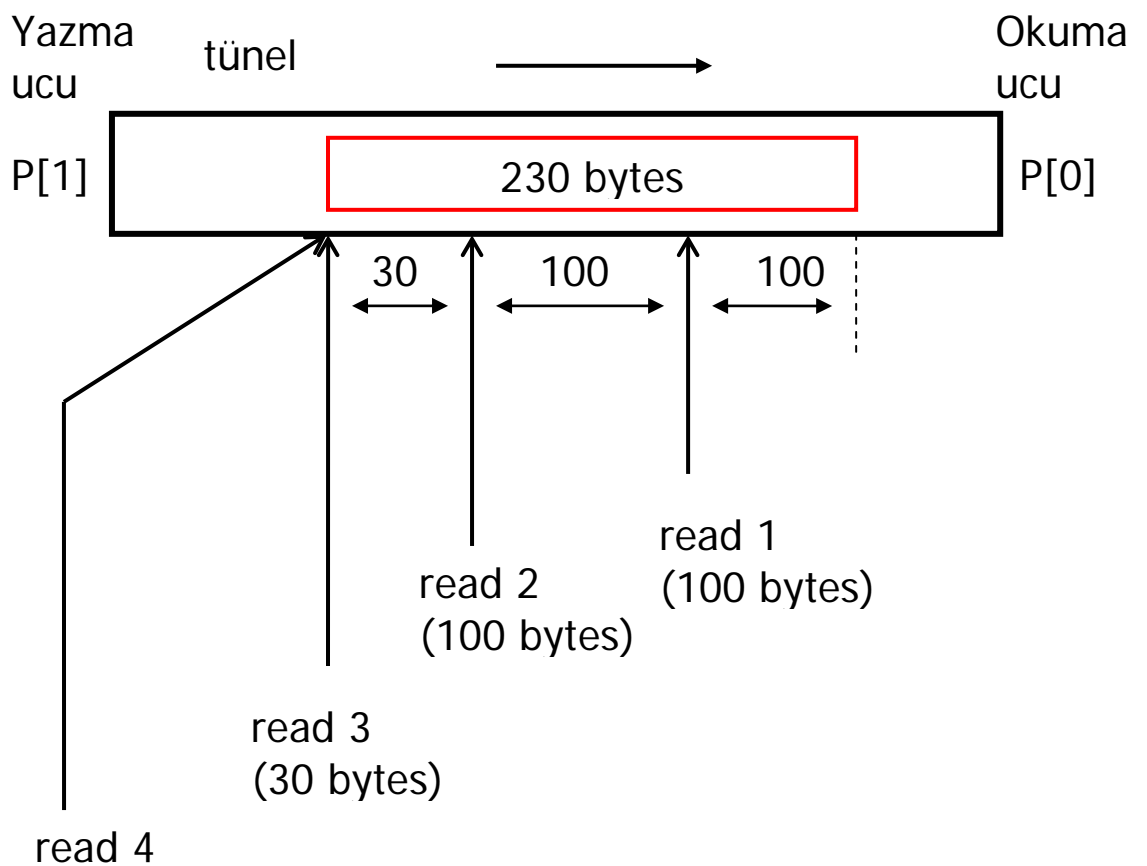


## İki alt proses arasında isimsiz bir tünelin genel kullanım şeması



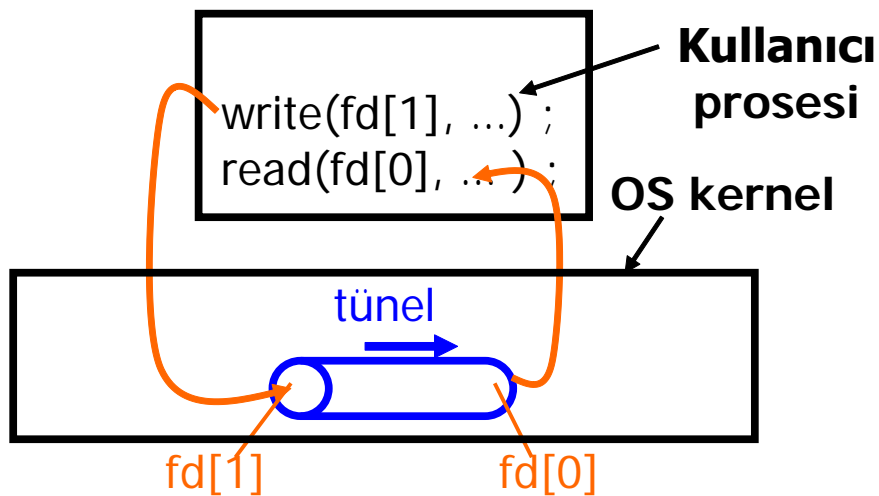
## Tünelden okumaya bir örnek

```
char buf[100];  
int okunan;  
...  
while((okunan = read(p[0], buf, 100)>0)  
  
    { /* buf daki veriyi kullan */ }
```



(yeni veri yazılana kadar bloke olur) ← tünelin yazma ucu açık  
yada sıfır döndürür) ← tünelin yazma ucu kapalıysa

## Tek proste tünelin kullanıma örnek



```
#include <stdio.h>
```

```
main()
```

```
{ int n, fd[2] ;
```

```
    char buf[128] ;
```

```
    if ( pipe(fd) < 0 ) { /* hata mesajı yazdır ve çık */  
}
```

```
    if ( write(fd[1], "Kıbrıs\n", 7) != 7 )  
        { /* hata mesajı yazdır ve çık */ }
```

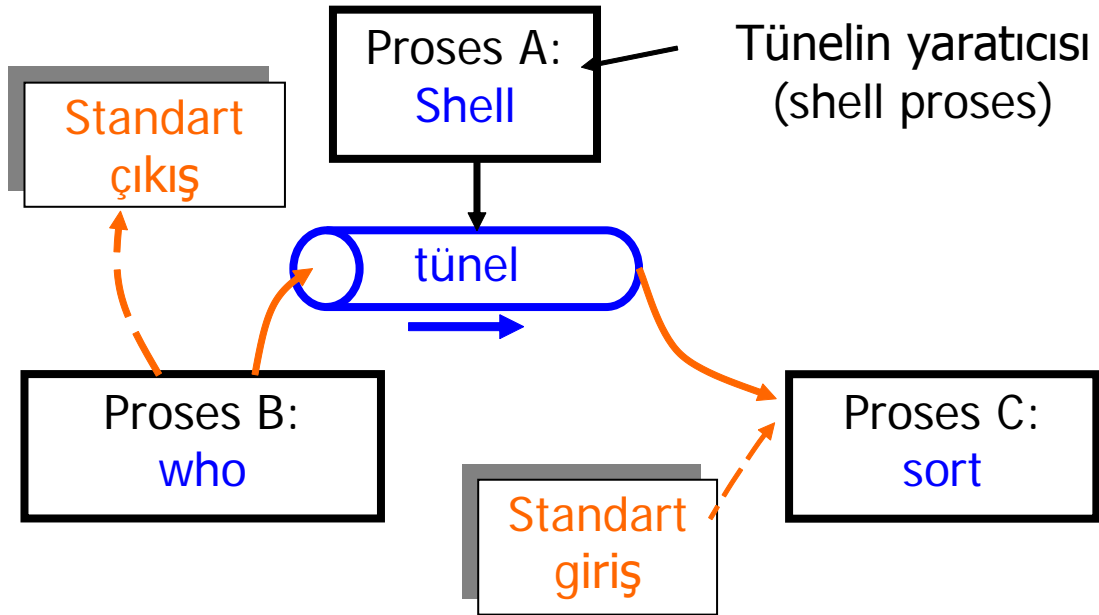
```
    if ( (n = read(fd[0], buf, sizeof(buf))) <= 0 )  
        { /* hata mesajı yazdır ve çık */ }
```

```
    write(1, buf, n) ; /* fd = 1 standart çıktı (stdout) için */
```

```
    exit(0) ; /* normal çıkış */  
}
```



## Detaylı bir örnek: [program şeması](#)



Amaç: **who** | **sort**

Proseslerin yürütümü:

**who** ve **sort** ,

**who** nun **çıkışı** **sort** a **girdi** olur.

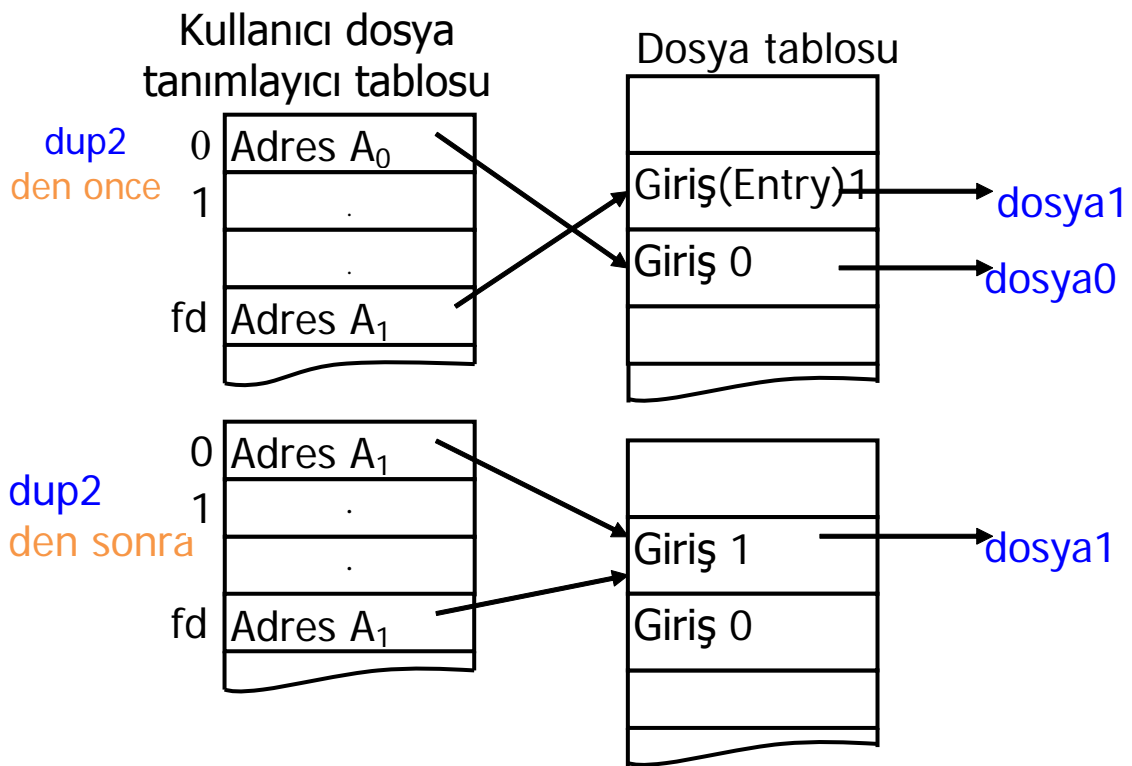
"**who**" nun standard **çıkışı** ile **tünelin yazma** ucunu,  
"**sort**" un standard **girdisi** ile **tünelin okuma** ucunu  
bağdaştırmamız(birleştirmemiz) gerekiyor.

Bu durum **girdi/çıkışları** yönlendirmedi.

## Dosya tanımlayıcılarını kapatma ve çoğaltma

`dup2(fd, 0) ; /* 0 tanımlayıcısını kapatarak fd dosya tanımlayıcısını 0 dosya tanımlayıcısı olarak çoğaltır */`  
Sonuç: **fd, 0** olarak çoğaltılmıştır.  
Standart giriş **fd** den okunur.

Kütüphane fonksiyonu



**0** dosya tanımlayıcı kullanıldığı zaman, **dosya1** kastedilmektedir.

Bir dosya tanımlayıcısını **dup2()** ile çoğaltma

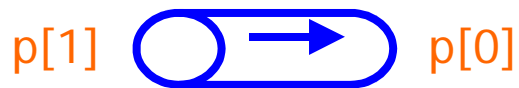
```
dup2(fd1, fd2) ; /* fd2 yi kapatır. Şimdi
                  fd2 de fd1 in gösterdiği
                  dosyayı gösterir */
```

Örnekler:

**a)**

```
int p[2] ;
```

```
pipe(p) ;
```



```
dup2(p[1], 1) ;
```

**/\* standart çıkının ekrana gitmesi yerine tünele  
gitmesi sağlanır \*/**



**b)**

```
int p[2] ;
```

```
pipe(p) ;
```

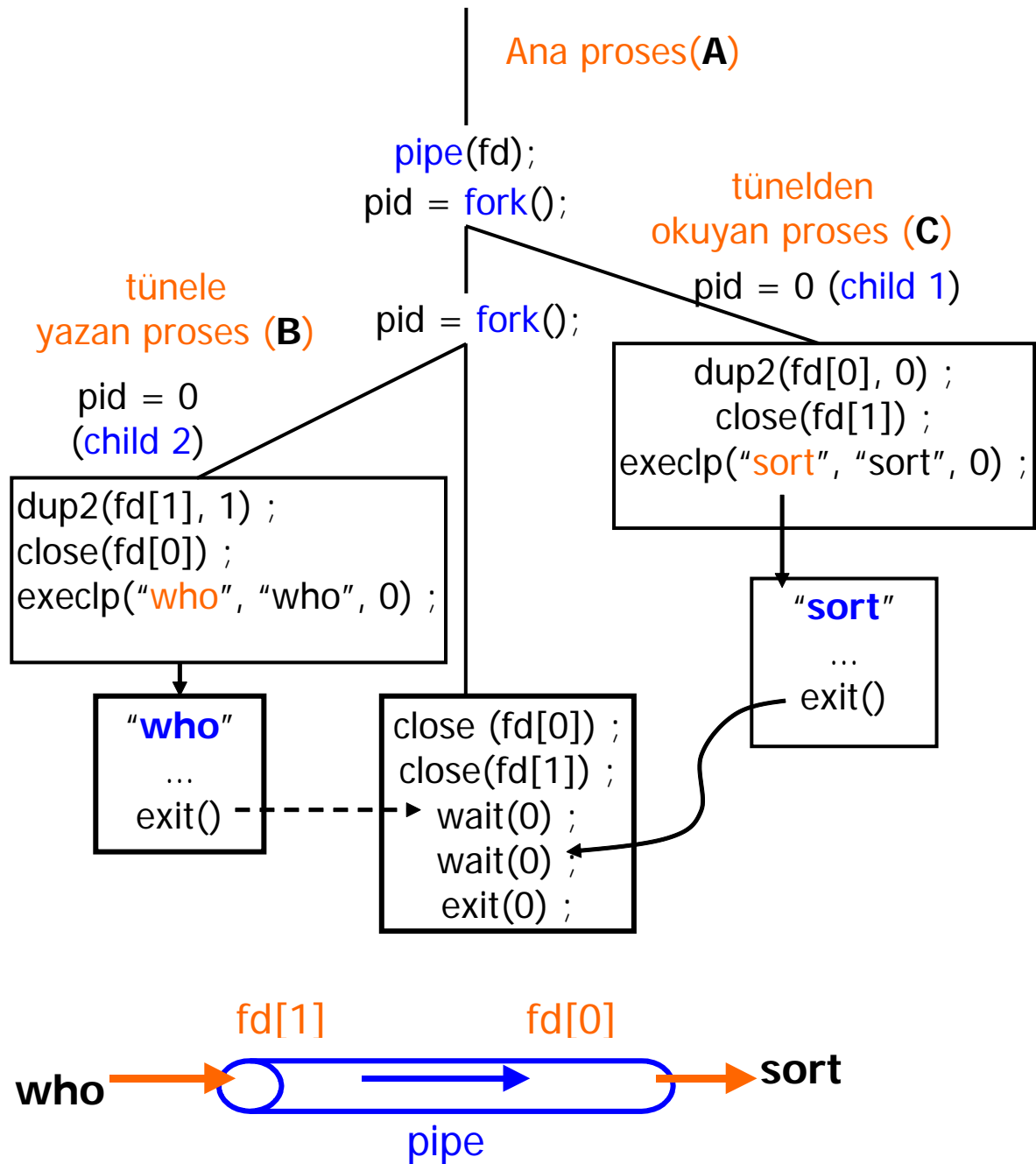


```
dup2(p[0], 0) ;
```

**/\* standart girdinin klavyeden gelmesi yerine  
tünelden gelmesi sağlanır \*/**



"who" ve "sort" u tünel aracılığıyla birbirine bağlayan programın yapısı



```

#include <stdio.h>
#include <unistd.h>
main()
{ int fd[2] ; int pid ;
  pipe(fd) ; /* Proses A bir pipe yaratır */
  pid = fork() ; /* Proses A proses C yi yaratır */
  if ( pid == 0 ) /* Proses C burda başlar */
  { dup2( fd[0], 0) ; /* C de standart girdiyi
                      pipe in alt ucuna bağlar */
    close(fd[1]) ; /* Üst (yazma) uç C için kapatılır */
    execlp("sort", "sort", 0 ) ; /* "sort"u çalıştır */
  }

  /* proses A devam eder */
  pid = fork() ; /* Proses A proses B yi yaratır*/
  if (pid == 0 ) /* Proses B burda başlar */
  { dup2(fd[1], 1) ; /* B de standart çıktıyı
                    pipe in üst ucuna bağlar */
    close ( fd[0]) ; /* Alt (okuma) uç B için kapatılır*/
    execlp("who", "who", 0) ; /* "who" yu çalıştır ,
                                0 – argümanların sonu */
  }

  /* Proses A devam eder */
  close ( fd[0]) ; /* pipe A için kapatılır */
  close(fd[1]) ;
  wait(0) ; /* B ve C nin bitmesi için bekler */
  wait(0) ;
}

```