

# BİLGİSAYAR VE BİLİŞİM BİLİMLERİ FAKÜLTESİ

### İŞLETİM SİSTEMLERİ DERSİ

46.Grup

#### Hazırlayanlar

Bayram Kargin - 1/C - B191210050

Ahmet Furkan Söğütcü - 1/A - B201210024

Eren Bekmezci - 1/A - B191210021

Burak Kozluca - 1/C - B191210044

Berhudan Başcan - 1/B - B211210385

Github Linki = https://github.com/burakkozluca/JAVA-DISPATCHER

### -Görevlendirici Yapıları ve Tanımlamaları

Bu projede bize verilecek proseslerin içerisinde bulunduğu metin dosyasını okuyup verilen proseslere ve bizden istenilen algoritmaya göre işlenmesi beklenmektedir. Biz de bu prosesleri işlemek için çeşitli yapılar kullandık.

Öncelikle okuduğumuz metin dosyasındaki proses verilerini sırayla arrival\_time, priority ve proses\_time değişkenlerine atadık. Metin dosyasındaki her prosesi sıra ile input\_queue kuyruğuna atadık. Ardından kuyruk incelenir ve ilk elemana bakılır. Öncelik (priority) sırasına göre uygun kuyruğa atılır. Eğer öncelik (priority) değeri 0 ise real\_time\_queue olarak tanımladığımız kuyruk değişkenine eklenir. Eğer öncelik 0'dan farklı ise (1,2,3 ise) user\_job\_queue olarak tanımladığımız diğer kuyruk değişkenine eklenir. Bu işlemler bittikten sonra user\_job\_queue kuyruğuna bakılır ve öncelik değerlerinde göre öncelik 1 ise priority\_one\_queue, 2 ise priority\_two\_queue ve 3 ise priority\_three\_queue kuyruklarına eklenir.

Artık kuyruğa proseslerin yerleşmesi bittikten sonra proses çalıştırma işlemleri başlar. Önce real\_time\_queue kuyruğu boş mu diye bakılır. Boş değil ise current\_process (çalışmakta olan proses) kuyruğuna eklenir ve eklendikten sonra real\_time\_queue'den silinir. Eğer real\_time\_queue boş ise önce priority\_one\_queue kuyruğuna bakılır. Boş değil ise current\_process e eklenir. Eğer priority\_one\_queue boş ise bu işlemler priority\_two\_queue ve priority\_three\_queue kuyrukları için tekrarlanır böylelikle prosesler current\_process kuyruğuna eklenmiş olur.

Proseslerin çalışması kısmında ise current\_process.run() ile istenilen veriler ekrana yazdırılır. Ekrana yazdırıldıktan sonra patlama zamanı 1 azaltılır. Eğer kalan patlama zamanı 0 ise process sonlandı yazılır. Eğer patlama zamanı 0'dan farklı ise öncelik 1 arttırılır ve current\_process boş değil, önceliği 0'dan farklı ve real\_time\_queue da boşsa askıya alma kuyruğu olan suspend\_queue kuyruğuna eklenir. Öncelik (priority) 0 değil kontrolü yapıldığından dolayı real\_time\_queue asla askıya alınmayacaktır. Askıya alınma işleminden sonra zaman aşımı durumu kontrol edilir. Priority\_1, Priority\_2, Priority\_3 kuyrukları için kuyrukların boş olma durumları real\_time\_queue'nin boş durumu ve arrival\_time'dan 20 sn fazla zaman geçmiş ise zaman aşımına uğrar ve zaman aşımı fonksiyonu çağırılır ve sistem süresi 1 sn arttırılır. Böylelikle askıya alınma ve zaman aşımı durumları da kontrol edilmiş olur.

## -Programda Kullanılan Mödüller

Programımızı yazarken 3 adet java sınıfı kullandık.

- -Main.java
- -Process.java
- -Queue.java

Main sınıfında dosya işlemleri, proseslerin çalışması, zaman aşımı, askıya alınma durumları, FCFS sıralayıcısının çalışması, Round Robin durumlarının çalıştırılması, gibi proses işlemlerini gerçekledik.

Proses sınıfında ise her prosesin değişkenlerinin tanımlanması, zaman fonksiyonu (getTime()), proses çalıştırma fonksiyonu (run()), proses silme fonksiyonu (remove()), proses askıya alma fonksiyonu (suspend()), proses zaman aşımı fonksiyonu (zaman\_asimi()) gibi proses işlemlerini gerçekleştiren fonksiyonlar bu sınıfta yazıldı.

Son olarak queue sınıfında da kuyruk oluşturma fonksiyonu (Kuyruk()), kuyruğa eleman ekleme fonksiyonu (enqueue()), kuyruktan eleman silme fonksiyonu (dequeue()), kuyruğun ilk elemanını getirme fonksiyonu (peek()) ve kuyruğun boş durumunu kontrol etme fonksiyonu (isEmpty()) tanımlanmıştır.

\*(Yukarıda bahsi geçen fonksiyonlar Görevlendirici Yapıları ve Tanımlamaları başlığı altında açıklanmıştır.)

# -Görevlendirici Eksikleri ve İyileştirmeler

Biz projede zaman aşımı durumundaki prosesleri arrival\_time'dan 20sn geçmişse veya askıya alındıktan sonra 20sn geçtiyse zaman aşımına uğradı. Bunun iyileştirmesi eğer arrival\_time'ı eşit birden çok proses varsa aralarındaki öncelik(priority) durumuna göre önceliği yüksek olan önce zaman aşımına uğradı. Bu şekilde iyileştirme gerçekleştirerek görevlendiricinin daha doğru çalışmasını gerçekleştirdik.

# -Program Çıktı Görüntüleri

```
id:16 oncelik:0 kalan sure:0sn)
id:17 oncelik:0 kalan sure:0sn)
id:17 oncelik:0 kalan sure:3sn)
id:17 oncelik:0 kalan sure:2sn)
id:17 oncelik:0 kalan sure:1sn)
22.0000 sn proses basladi
23.0000 sn proses yurutuluyor
24.0000 sn proses yurutuluyor
25.0000 sn proses yurutuluyor
                                                   (id:2 oncelik:3 kalan sure:2sn)
30.0000 sn proses Zaman Asimi
32.0000 sn proses Zaman Asimi
                                                   (id:12 oncelik:3 kalan sure:2sn)
34.0000 sn proses basladi
                                                  (id:22 oncelik:2 kalan sure:3sn)
35.0000 sn proses askida
                                                  (id:22 oncelik:3 kalan sure:2sn)
                                                  (id:21 oncelik:3 kalan sure:2sn)
(id:21 oncelik:3 kalan sure:1sn)
 38.0000 sn proses askida
40.0000 sn proses yurutuluyor
                                                  (id:22 oncelik:3 kalan sure:2sn)
41.0000 sn proses askida
 41.0000 sn proses yurutuluyor
42.0000 sn proses sonlandi
                                                  (id:21 oncelik:3 kalan sure:1sn)
(id:21 oncelik:3 kalan sure:0sn)
43.0000 sn proses yurutuluyor
44.0000 sn proses sonlandi
                                                  (id:22 oncelik:3 kalan sure:1sn)
(id:22 oncelik:3 kalan sure:0sn)
```