Opgavebesvarelse 8g

Shatin Nguyen (hlv332), Peter Asp Hansen (glt832) & Oliver Fontaine Raaschou (vns328) 23. februar 2023

1 Opgave 8g0

Delopgave a

I denne opgave, vil vi implementere en cyclic queue i F#. Kravene til en cyclic queue er, at vi skal opretholde en first og en last, hvor first er det forreste element i køen og last er det bagerste element i køen. Et element i vores kø skal enten være Some e, hvor e er en integer eller None, hvis elementet er tomt. Vi vil i vores besvarelse, beskrive de forskellige funktioner og tanker omkring implementeringen.

Til at lave programmet, brugte vi 8g_handout.zip, hvor funktionerne allerede var skrevet op samt typen Value som en integer. For at holde styr på det både det forreste og bagerste element, lavede vi to mutable variabler, da de skal ændre værdi når programmet køres. Det er variablerne er first som peger til det første element og last som peger på det sidste element. Vi lavede også en mutable queue, som skal præsentere køen.

```
let mutable first : Value Option = None //Peger på det første element
let mutable last : Value Option = None //Peger på det sidste element
let mutable queue : Value Option [] = [||] //Præsentere køen
```

Figur 1: Anvendte mutable variabler

Funktion create tager en n integer og returnere en queue af længden n, som en unit. For at lave funktionen bruger vi en if-statement, i tilfælde af man sætter $n \leq 0$, returnere funktionen en tom unit, i stedet en lang F# fejlbeskrivelse. Når n > 0, anvender vi Array.create som tager en integer n og en værdi 'T og returnere et array med længden n, hvor alle elementerne er 'T.\text{1. Vores } n skal være værdien som create tager imod og vores 'T skal være None, da det præsentere en tom plads. Vi tildeler operationen til queue, så den præsentere vores kø. Som overvejelse, kunne man tildele en position til first og last i create, men vores program fungerede med uden, så vi fandt det ikke nødvendigt at rette.

Figur 2: Funktionen create

 $^{^{1}} https://fsharp.github.io/fsharp-core-docs/reference/fsharp-collections-array module.html\#creaters. \\$

Funktionen is Empty skal returnere True, hvis køen er tom ellers False. Vores ide til at bestemme om køen er tom, er ved at sige, hvis den forreste plads er tom, er køen også tom. Vi laver derfor en if-statement og siger, hvis first. IsNone, så True og ellers False.

```
1 let isEmpty (): bool =
2    if first.IsNone then
3         true
4    else
5         false
```

Figur 3: Funktionen is Empty

Funktionen length skal returnere længden af køen med elementer, hvilket også er det samme som antal elementer i køen. For at lave funktionen, laver vi to variabler. Den første er a som finder længden af hele køen og b som finder længden antal None i køen. Tager vi så a-b, har vi fundet antal elementer i køen, hvilket også er længden af køen.

```
let length (): int =
let a = queue.Length
let b = queue |> Array.filter (fun i -> i = None) |> Array.length
let c = a-b
c
```

Figur 4: Funktionen length

Funktion enqueue skal tage vores et element e og returner True, hvis det lykkedes at tilføjet et element forrest i køen eller False, hvis det ikke lykkedes. For at lave enqueue, så opstiller vi nogle krav til funktionen. Kravende er således:

- Hvis køen er tom, så skal first og last pege på index[0] i queue og indsætte elementet her, og returnere True.
- Hvis køen er fuld, kan man ikke enqueue og der returneres False.
- For hvert element tilføjet, skal last rykke sig en plads større i køen, altså indeks[x+1], hvor x er dens nuværende plads.
- Hvis last peger på den sidste plads i køen, skal last pege på indeks[0] plads og så tilføje elementet og returnere True.

For at lave funktionen, anvender vi if-statement således, if first.IsNone tjekker om køen er tom, hvis ja, ændres værdierne ifølge det første punkt. elif (queue.Length = length()), tjekker om køen er fuld, ved at sige, hvis længden af køen er ligeså stort som antal elementer, så er køen tom. Hvis dette er True returners blot False. Hvis ingen af de to statements er rigtige, betyder det at køen indeholder elementer og har ledige pladser. Når dette er sandt bliver vi dog nød til tjekke om last er ved slutningen af køen. Hvis dette passer, sætter vi den til at være i starten af køen, tilføjer elementet og returnere True. Når vi ned til vores sidste condition og skal til at indsætte vores element, incrementer vi last plads med +1 og tilføjer elementet e i den nye last.value indeks.

```
1 let enqueue (e: Value) : bool =
      if first. Is None then
          first <- Some 0
3
          last <- Some 0
          queue.[0] <- Some e
           true
      elif (queue.Length = length()) then
          false
9
          if (last.Value = queue.Length-1) then
11
               last <- Some (0)
               queue.[last.Value] <- Some e
12
               true
14
               last <- Some (last.Value + 1)</pre>
15
               queue.[last.Value] <- Some e
16
17
```

Figur 5: Funktionen enqueue

Funktionen dequeue skal returnere det forreste element eller hvis køen er tom så None. Ligesom med enqueue, så har dequeue også operationer den skal udføre. De er:

- Hvis køen er tom, gør intet og returner None.
- Hvis køen ikke er tom, tjek om first peger på enden af array. Hvis ja, så print værdien som first peger på, derefter ændre dens værdi til None og så få first til at pege indeks[0] i queue.

For at lave funktionen, bruger vi igen et if-statement og hvis first. IsNone er True, så er køen tom og funktionen returnere blot None. Hvis ikke, så tjek om first peger på det sidste plads i array eller ej, og udfør ovenstående operationer i punkt to. Vi har fortolket opgavebeskrivelsen på dequeue til at sætte elementet til None, i stedet for at beholde den, da man alligevel ikke kan bruge det igen.

```
let dequeue (): Value option =
if first.IsNone then
None

else
if (first.Value = queue.Length-1) then
printfn "%A" queue.[first.Value]
queue.[first.Value] <- None
first <- Some (0)
None
else
queue.[first.Value] <- None
queue.[first.Value] <- None
first <- Some (first.Value]</pre>
```

Figur 6: Funktionen dequeue

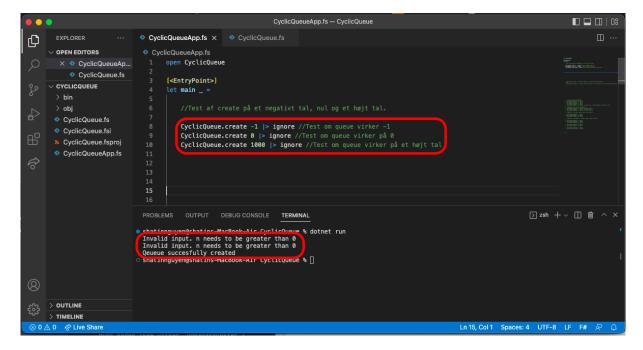
Funktionen toString skal konverterer vores elementer i køen til en samlet string. For at lave funktionen, laver vi et array: arrayValues med alle værdierne som ikke er None med Array.choose id². Derefter laver vi en mutable tom string, kaldet newString som vi kan ligger elementerne over i. Dette gør vi med et for-loop som itererer over 0 til længden af vores nye array. Vi sætter så hvert element i vores nye liste over i newString. Til sidst returneres den nye string med værdierne i.

```
1 let toString () : string =
2    let arrayValues = queue |> Array.choose id
3    let lengthOfValues = arrayValues |> Array.length
4
5    let mutable newString = ""
6    for i = 0 to (lengthOfValues-1) do
7        newString <- newString + (string(arrayValues[i])) + " "
8    b</pre>
```

Figur 7: Funktionen toString

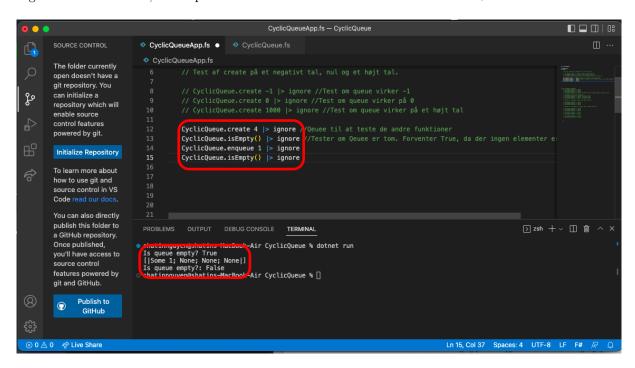
Delopgave b

For at teste programmet, har vi kaldt funktionerne i CyclicQueueApp.fs. Vi gør opmærksom på det ikke er alle print-statements som dukker op når koden køres. De er anvendt til at teste programmet, men der stadig bevaret i CyclicQueue.fs. men er udkommenteret af //. Den første funktion vi vil teste er create. Her vil vi se, hvad der sker, hvis $n \leq 0$ eller n er et højt tal. I figuren herunder, kan man se at implementeringen lykkedes.

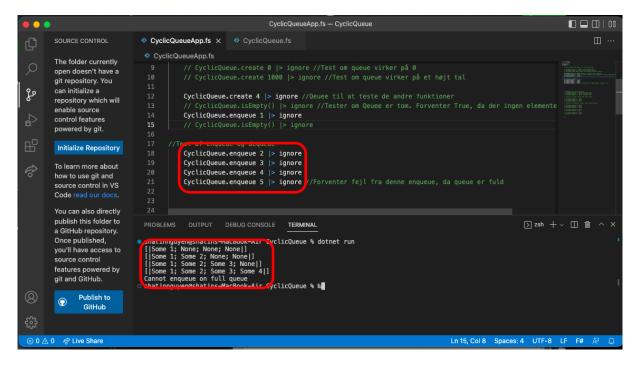


 $^{^2} https://fsharp.github.io/fsharp-core-docs/reference/fsharp-collections-array module.html \# length line is a constant of the property of t$

I næste test, vil vi både teste isEmpty og enqueue på en tom kø. For ikke at gøre testen tung at kører, laver vi en queue med fire tomme elementer. Vi kører først isEmpty på den tomme queue, så enqueue 1 og så isEmpty igen. Med disse operationer, forventer vi True, [|Some 1; None; None; None|] og False. Figuren herunder viser, at vi opnåede de forventede resultater af funktionerne kør fint indtil videre.



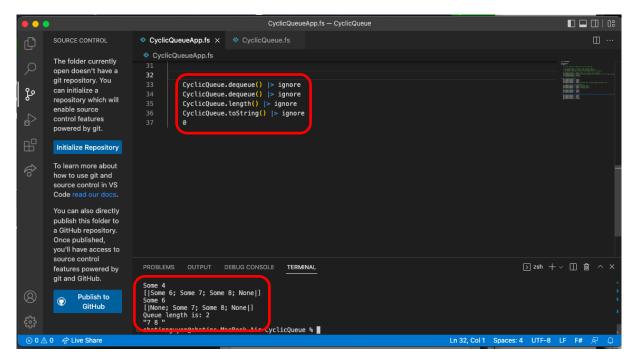
Nu kan vi teste at **enqueue** stopper, hvis køen er fuld. Det gør vi blot ved at tilføje fire nye elementer til køen, hvor vi forventer en stopbetingelse ved femte element tilføjet. Figuren herunder viser at alle elementerne tilføjes i rigtige rækkefølger og funktionen stopper når **queue** er fuld.



Nu kan vi teste vores dequeue, hvor vi forventer at det forreste element fjerenes fra køen og returnere alene samt at enqueue, kan "starter"forfra når last peger på det det sidste indeks i array. Nedenstående figur viser at både dequeue og enqueue køres som forventet.

```
CyclicQueueApp.fs — CyclicQueue
                                 ♦ CyclicQueueApp.fs × ♦ CyclicQueue.fs
                                 The folder currently
        git repository. You
                                             CyclicQueue.enqueue 5 |> ignore //Forventer fejl fra denne enqueue, da queue er fuld
مړ
       can initialize a
        repository which will
        enable source
                                             CyclicQueue.dequeue() |> ignore //Forventer Some 1
                                             CyclicQueue.dequeue() |> ignore
CyclicQueue.dequeue() |> ignore
        powered by git.
        Initialize Repository
                                             CyclicQueue.enqueue 6 |> ignore
CyclicQueue.enqueue 7 |> ignore
CyclicQueue.enqueue 8 |> ignore
       To learn more about
        how to use git and
        You can also directly
       publish this folder to
       a GitHub repository.
Once published,
                                                                                                                                                 source control
                                  Some 1
[|None; Some 2; Some 3; Some 4|]
        features powered by
        git and GitHub.
                                  [|None; None; Some 3; Some 4|]
Some 3
              Publish to
                                                                        clicQueue %∏
Ln 27, Col 1 Spaces: 4 UTF-8 LF F# 尽
```

Til sidst vil de teste, at dequeue begynder forfra når den ankommer til enden af arrayet, samt length og toString returnere værdierne korrekt.



Vores funktioner giver os de forventede output og de består derfor vores test.

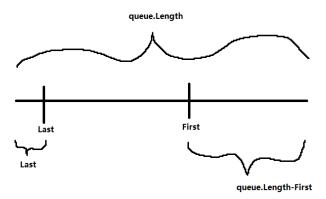
Delopgave c

I denne del af opgaven skal vi komme ind på om vores implementation dækker alle specifikationerne eller om der er særtilfælde hvor koden ikke virker. Udgangspunktet i opgaven er at køen skal bevæge sig i positiv

omløbsretning som vist i illustrationen ved enqueue 7,3, -1 og 5. Vi har valgt at implementerer det i urets retning, da man som bruger i teorien ikke vil lægge mærke til det. Det har også gjort koden nemmere at forstå skulle man benytte den. Hvis koden skulle bruges til noget der krævede særlige videnskabelige metoder, ville man nok vælge en implementeringsløsning hvor den positive omløbsretning er overholdt som i f.eks cosinus og sinus.

I vores implementation af dequeue har vi også valgt at ændre selve værdien på det forreste element til None i stedet for at lade dem gamle Some x værdi forblive. Vi har gjort dette da det giver en bedre overskuelighed over forløbet og funktionerne, på trods af, at det måske ikke er helt det samme som tidligere illustreret. Hvis Some x værdien skulle forblive var vi nødsaget til at ændre vores length, så den ikke tæller alle None, men finder længden således:

- Anvende et for-loop fra first til last og tælle +1, hvor hvert element imellem dem.
- Hvis first ≥ last kunne vi finde længden ved sige last + queue.Length first. Illustreret herunder.



En ting som vi ikke har håndteret er, hvis man forsøger at kører vores funktioner uden at kører create først. I disse tilfælde får man F# error koder, men følger man programmets struktur, burde der ikke komme fejl.

Delopgave d

For at sammeligne vores implementering af en cirkulær kø med en normal kø, opsummeres egenskaberne ved en normal kø hurtigt. Betragt den følgende array med 5 elementer [|1;2;3;4;5|]. Bemærk at denne array kan repræsentere en hvilken som helst fyldt kø. Hvis vi nu antager at denne array har egenskaberne fra en normal kø, kan vi ligesom for en cirkulær kø bruge dequeue til at fjerne de forreste elementer. Gør vi dette to gange får vi følgende array [|None;None;3;4;5|]. Ulempen ved en normal kø er de to forreste pladser nu er utilgængelige. Vi kan derfor ikke bruge enqueue, da køen kan tænkes som fortsat værende fyldt. Betragtes vores implementation af en cirkulær kø, kan man derimod tilføje flere elementer på de to nu tomme pladser. Tilføjes henholdsvis 6 og 7 får man nemlig [|6;7;3;4;5|]. Derfor er der ingen spildt plads. Denne forskel gør at en cirkulær kø er mere effektiv, da der benyttes mindre memory end for en normal kø.

En ulempe i vores implementation er at man ikke kan få fat i data der er blevet slettet, når først man har lavet dequeue på det. Derfor ville man skulle have en seperat datastruktur (eller array) til at holde øje med de dequeuet elementer eller eventuelt gemme dem et sted.