### HEIMADÆMI 3

TÖL203G Tölvunarfræði 2

Kári Hlynsson<sup>1</sup>

Háskóli Íslands 9. febrúar 2023

## Verkefni 1

Þetta dæmi byggir á æfingadæminu úr dæmatímunum.

- (a) Bætið við klasann Card úr æfingadæminu aðferðinni toString(), sem skilar streng með gildi spilsins sem hægt er að prenta út. Þið getið notað ensku upphafsstafina fyrir spaða (S), hjarta (H), tígul (D) og lauf (C). Sömuleiðis fyrir mannspilin: ás (A), kóngur (K), drottning (Q) og gosi (J). Þannig á aðferðin að skila "H-K" fyrir hjartakóng, "C-5" fyrir laufafimmu o.s.frv.
- (b) Skrifið forritið CardDeal, sem tekur á skipanalínunni töluna k sem er á bilinu 1 til 52. Forritið prentar þá út k spil sem valin eru af handahófi úr spilastokki. Til þess að við prentum ekki sömu spilin út aftur, þá er best að búa til 52-spila fylki. Það er fyllt af öllum mögulegum spilum í venjulegri röð og þetta fylki er síðan stokkað. Til þess getið þið notað aðferðina shuffle úr StdRandom. Síðan prentar forritið út k fyrstu stökin í fylkinu. Skilið kóðanum fyrir forritið og skjáskoti af keyrslu.

#### Lausn

Hér kemur lausn.

<sup>&</sup>lt;sup>1</sup>Slóð á Github kóða: https://github.com/lvthnn/T0L203G/tree/master/HD4

Í útfærslunni á Valröðun í bókinni þá er ekki athugað hvort við þurfum að víxla á stökum a[i] og a[min]. Ef i er jafnt og min þá er þessi víxlun óþörf. Bætið við if-setningu á undan víxlunarskipuninni í röðunarfallinu sort sem athugar hvort það þurfi að víxla. Bætið tímamælingarkóða við báðar útgáfurnar og keyrið þær svo á skránni 32Kints.txt og athugið hvort það sé einhver hraðamunur. Þið ættuð að keyra hvora útgáfu a.m.k. þrisvar sinnum og taka meðaltalið, því það er alltaf einhver breytileiki í keyrslutímanum. Skilið breytta fallinu og niðurstöðum tímamælinganna.

Petta er spurning um hegðun valröðunar og innsetningarröðunar á tilteknu *N*-staka inntaksfylki:

- (a) Öll stökin í fylkinu hafa sama gildi:
  - (i) Hversu marga samanburði notar valröðun?
  - (ii) Hversu marga samanburði notar innsetningarröðun?
- (b) Fylkið er óraðað en inniheldur aðeins tvö ólík gildi, *A* og *B*. Fjöldi staka af hvoru gildi er óþekktur:
  - (i) Hversu marga samanburði notar valröðun?
  - (ii) Hversu marga samanburði notar innsetningarröðun?

### Lausn

#### Hluti (a)

- (i) Valröðun notar alltaf sama fjölda samanburða því það ítrar frá vísinum i og út í enda fylkisins. Fjöldi samanburða er því sem áður  $(N-1)+(N-2)+\cdots+2+1\sim N^2/2$ .
- (ii) Innsetningarröðun stöðvar alltaf ef a[j]  $\leq$  a[j 1], svo í þessu tilviki myndum við alltaf bara líta eitt stak aftur fyrir okkur í röðun á fylkinu. Því er heildarfjöldi samanburða  $N-1 \sim N$ .

#### Hluti (b)

- (i) Eins og áður sagði er valröðun ekki háð inntaki og því höfum við aftur fjölda samanburða  $(N-1)+(N-2)+\cdots+2+1\sim N^2/2$ .
- (ii) Látum n og m tákna fjöldann af gildunum A og B í fylkinu, í þeirri röð. Þá er N=n+m heildarföldi staka í fylkinu. Án skerðingar á víðgildni athugum við að ef  $n\gg m$  þá erum við nokkurn veginn að fást við (ii) í (a)-lið. Ef svo er ekki og  $a\approx m$  þá er fjöldi samanburða áður en stak finnur sinn stað í raðaða fylkinu  $\frac{1}{2}(N-i)$ . Við fáum því að heildarfjöldi samanburða er  $\frac{1}{2}(N-1)+\frac{1}{2}(N-2)+\cdots+1+\frac{1}{2}\sim N^2/4$ .

Við getum skilgreint röðunarreikniritið Slembiröðun, sem virkar þannig að á meðan fylkið er ekki raðað þá veljum við tvo vísa i og h af handahófi (á milli 0 og N-1). Ef stök a[i] og a[j] eru í langri röð í fylkinu þá víxlum við á þeim og höldum áfram. Forritið þetta reiknriti í Java (þið getið notað Selection. java sem fyrirmynd). Takið tímann á keyrslu á 1Kints.txt. Keyrið forritið ykkar a.m.k. 5 sinnum og skoðið breytileikann á tímanum. Skilið Java kóðanum fyrir fallið og tímunum á keyrslunum.

Nota á Shell röðun með 3x + 1 skrefstærðum á 10-staka fylki. Þá eru tvær skrefstærðir: 1 og 4 (reyndar er byrjað með h = 4).

- (a) Hvert er besta inntak fyrir þessa tegund af Shellröðun? Rökstyðjið og sýnið heildarfjölda samanburða fyrir 10-staka fylki.
- (b) Sýnið hvernig þessi Shell röðun virkar á 10-staka fylki í öfugri röð (t.d. 10, 9, ..., 2, 1). Sýnið fylkið eftir hvora umferð og fjölda samanburða. Berið fjölda samanburða hér saman við fjölda samanburða sem innsetningarröðun myndi nota á þessu fylki.

#### Lausn

#### Hluti (a)

Besta tilvikið kemur upp þegar fylkið er fyrirfram raðað og innri lykkjan keyrir ekki. Kostnaðurinn er einfaldlega að kíkja í gegnum allar hlutrunurnar svo kostnaðurinn er  $\Theta(N)$ .

#### Hluti (b)

Setjum upp rakningar af hlutröðunum í TÖFLU 2 og TÖFLU 1 hér fyrir neðan.

	10	9	8	7	6	5	4	3	2	1
h=4	10				6				2	
		9				5				1
	2	1	8	7	6	5	4	3	10	9

TAFLA 1: Fyrsta h-röðunin með h = 4.

Í 4-röðuninni (TAFLA 1 er fjöldi samanburða 6 því við röðum tveimur hlutrunum sem kosta hver um sig 3 samanburði. Næst kemur 1-röðunin í TÖFLU 2 fyrir neðan sem er venjuleg innsetningarröðun, en í henni eru framkvæmdir 25 samanburðir. Til að sjá betri útskýringu, athuga TÖFLU 3.

h=1	2 2	1	8	7	6	5 5	4	3	10 10	9
									9	

TAFLA 2: Seinni röðunin með h = 1.

						ā	a [ ]					
i	j	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	Samanburðir, S
		2	1	8	7	6	5	4	3	10	9	
1	0	1	2	8	7	6	5	4	3	10	9	1
2	2	1	2	8	7	6	5	4	3	10	9	1
3	2	1	2	7	8	6	5	4	3	10	9	2
4	2	1	2	6	7	8	5	4	3	10	9	3
5	2	1	2	5	6	7	8	4	3	10	9	4
6	2	1	2	4	5	6	7	8	3	10	9	5
7	2	1	2	3	4	5	6	7	8	10	9	6
8	8	1	2	3	4	5	6	7	8	10	9	1
9	8	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	2
												$\sum S = 25$

TAFLA 3: Rakning af 1-röðun í Shell röðun með N=10

Prófum nú að bera þetta saman við fjölda samanburða ef við myndum keyra innsetningarröðun á upprunalega fylkið sem gefið var í dæminu:

						a	[]					
i	j	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	Samanburðir, S
		10	9	8	7	6	5	4	3	2	1	
1	0	9	10	8	7	6	5	4	3	2	1	1
2	0	8	9	10	7	6	5	4	3	2	1	2
3	0	7	8	9	10	6	5	4	3	2	1	3
4	0	6	7	8	9	10	5	4	3	2	1	4
5	0	5	6	7	8	9	10	4	3	2	1	5
6	0	4	5	6	7	8	9	10	3	2	1	6
7	0	3	4	5	6	7	8	9	10	2	1	7
8	0	2	3	4	5	6	7	8	9	10	1	8
9	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	9
												$\sum S = 45$

TAFLA 4: Innsetningarröðun á fylki í öfugri röð með N=10.

Eins og má sjá er sparnaðurinn talsverður við að nota Shell röðun, en það munar 20 samanburðum á röðunarreikniritunum.