

# Talnafræði

## Frumtölur

Bergur Snorrason

March 11, 2024

- ▶ Heiltala  $a$  kallast *samsett* ef til eru heiltölur  $x$  og  $y$ , báðar stærri en 1, þannig að  $a = x \cdot y$ .

- ▶ Heiltala  $a$  kallast *samsett* ef til eru heiltölur  $x$  og  $y$ , báðar stærri en 1, þannig að  $a = x \cdot y$ .
- ▶ Heiltala kallast *frumtala* ef hún er ekki samsett.

- ▶ Heiltala  $a$  kallast *samsett* ef til eru heiltölur  $x$  og  $y$ , báðar stærri en 1, þannig að  $a = x \cdot y$ .
- ▶ Heiltala kallast *frumtala* ef hún er ekki samsett.
- ▶ Við segjum að talnaruna  $(a_n)_{n \in \mathbb{N}}$  sé *á endanum núll* ef til er jákvæð heiltala  $N$  þannig að  $a_n = 0$  fyrir öll  $n > N$ .

- ▶ Heiltala  $a$  kallast *samsett* ef til eru heiltölur  $x$  og  $y$ , báðar stærri en 1, þannig að  $a = x \cdot y$ .
- ▶ Heiltala kallast *frumtala* ef hún er ekki samsett.
- ▶ Við segjum að talnaruna  $(a_n)_{n \in \mathbb{N}}$  sé *á endanum núll* ef til er jákvæð heiltala  $N$  þannig að  $a_n = 0$  fyrir öll  $n > N$ .
- ▶ Látum  $p_n$  tákna  $n$ -tu minnstu jákvæðu frumtöluna.

- ▶ Heiltala  $a$  kallast *samsett* ef til eru heiltölur  $x$  og  $y$ , báðar stærri en 1, þannig að  $a = x \cdot y$ .
- ▶ Heiltala kallast *frumtala* ef hún er ekki samsett.
- ▶ Við segjum að talnaruna  $(a_n)_{n \in \mathbb{N}}$  sé *á endanum núll* ef til er jákvæð heiltala  $N$  þannig að  $a_n = 0$  fyrir öll  $n > N$ .
- ▶ Látum  $p_n$  tákna  $n$ -tu minnstu jákvæðu frumtöluna.
- ▶ Þá er til, fyrir sérhverja jákvæða heiltölu  $a$ , nákvæmlega ein runa af jákvæðum heiltölum,  $(e_n)_{n \in \mathbb{N}}$ , sem er á endanum núll, þannig að

$$a = \prod_{n \in \mathbb{N}} p_n^{e_n}.$$

- ▶ Heiltala  $a$  kallast *samsett* ef til eru heiltölur  $x$  og  $y$ , báðar stærri en 1, þannig að  $a = x \cdot y$ .
- ▶ Heiltala kallast *frumtala* ef hún er ekki samsett.
- ▶ Við segjum að talnaruna  $(a_n)_{n \in \mathbb{N}}$  sé *á endanum núll* ef til er jákvæð heiltala  $N$  þannig að  $a_n = 0$  fyrir öll  $n > N$ .
- ▶ Látum  $p_n$  tákna  $n$ -tu minnstu jákvæðu frumtöluna.
- ▶ Þá er til, fyrir sérhverja jákvæða heiltölu  $a$ , nákvæmlega ein runa af jákvæðum heiltölum,  $(e_n)_{n \in \mathbb{N}}$ , sem er á endanum núll, þannig að

$$a = \prod_{n \in \mathbb{N}} p_n^{e_n}.$$

- ▶ Við köllum þessa þáttun *frumþáttun* tölunnar  $a$ .

- ▶ Við þurfum oft að ákvarða hvort tala sé framtala.



- ▶ Við þurfum oft að ákvarða hvort tala sé framtala.
- ▶ Oft þurfum við líka að frumþátta tölur.

- ▶ Við þurfum oft að ákvarða hvort tala sé framtala.
- ▶ Oft þurfum við líka að frumpátta tölur.
- ▶ Til að ákvarða hvort tala sé framtala er yfirleitt farið eina af þremur leiðum.

- ▶ Við þurfum oft að ákvarða hvort tala sé framtala.
- ▶ Oft þurfum við líka að frumpátta tölur.
- ▶ Til að ákvarða hvort tala sé framtala er yfirleitt farið eina af þremur leiðum.
- ▶ Fyrst skoðum við hvernig þetta er gert með tæmandi leit.

- ▶ Við þurfum oft að ákvarða hvort tala sé frumtala.
- ▶ Oft þurfum við líka að frumþátta tölur.
- ▶ Til að ákvarða hvort tala sé frumtala er yfirleitt farið eina af þremur leiðum.
- ▶ Fyrst skoðum við hvernig þetta er gert með tæmandi leit.
- ▶ Síðan skoðum við sigti Eratospenesar.

- ▶ Við þurfum oft að ákvarða hvort tala sé framtala.
- ▶ Oft þurfum við líka að frumpátta tölur.
- ▶ Til að ákvarða hvort tala sé framtala er yfirleitt farið eina af þremur leiðum.
- ▶ Fyrst skoðum við hvernig þetta er gert með tæmandi leit.
- ▶ Síðan skoðum við sigti Eratospenesar.
- ▶ Að lokum skoðum við slembið reiknirit.

- ▶ Ef  $n$  er samsett þá er til tala á milli núll og  $n$  sem deilir  $n$ .

- ▶ Ef  $n$  er samsett þá er til tala á milli núll og  $n$  sem deilir  $n$ .
- ▶ Köllum þá tölu  $a$ .

- ▶ Ef  $n$  er samsett þá er til tala á milli núll og  $n$  sem deilir  $n$ .
- ▶ Köllum þá tölu  $a$ .
- ▶ Þá deilir  $n/a$  líka  $n$ .



- ▶ Ef  $n$  er samsett þá er til tala á milli núll og  $n$  sem deilir  $n$ .
- ▶ Köllum þá tölu  $a$ .
- ▶ Þá deilir  $n/a$  líka  $n$ .
- ▶ Einnig höfum við að  $\min(a, n/a) \leq \sqrt{n}$ .

- ▶ Ef  $n$  er samsett þá er til tala á milli núll og  $n$  sem deilir  $n$ .
- ▶ Köllum þá tölu  $a$ .
- ▶ Þá deilir  $n/a$  líka  $n$ .
- ▶ Einnig höfum við að  $\min(a, n/a) \leq \sqrt{n}$ .
- ▶ Við getum því umorðað fyrsta punkt þessara glæru sem „Ef  $n$  er samsett þá er til tala á milli núll og  $\sqrt{n}$  sem deilir  $n$ “.

- ▶ Ef  $n$  er samsett þá er til tala á milli núll og  $n$  sem deilir  $n$ .
- ▶ Köllum þá tölu  $a$ .
- ▶ Þá deilir  $n/a$  líka  $n$ .
- ▶ Einnig höfum við að  $\min(a, n/a) \leq \sqrt{n}$ .
- ▶ Við getum því umorðað fyrsta punkt þessara glæru sem „Ef  $n$  er samsett þá er til tala á milli núll og  $\sqrt{n}$  sem deilir  $n$ “.

```
4 int isp(int x)
5 {
6     if (x < 2) return 0;
7     for (int i = 2; i*i <= x; i++) if (x%i == 0) return 0;
8     return 1;
9 }
```

- ▶ Þetta reiknirit er  $\mathcal{O}(\sqrt{n})$  því við þurfum bara að skoða jákvæðar heiltölur minni en  $\sqrt{n}$ .

- ▶ Þetta reiknirit er  $\mathcal{O}(\sqrt{n})$  því við þurfum bara að skoða jákvæðar heiltölur minni en  $\sqrt{n}$ .

- ▶ Þetta reiknirit er  $\mathcal{O}(\sqrt{n})$  því við þurfum bara að skoða jákvæðar heiltölur minni en  $\sqrt{n}$ .
- ▶ Ef við viljum finna allar framtölur minni en  $n$  með þessari aðferð þarf  $\mathcal{O}(\quad)$  tíma.

- ▶ Þetta reiknirit er  $\mathcal{O}(\sqrt{n})$  því við þurfum bara að skoða jákvæðar heiltölur minni en  $\sqrt{n}$ .
- ▶ Ef við viljum finna allar framtölur minni en  $n$  með þessari aðferð þarf  $\mathcal{O}(n\sqrt{n})$  tíma.

- ▶ Þetta reiknirit er  $\mathcal{O}(\sqrt{n})$  því við þurfum bara að skoða jákvæðar heiltölur minni en  $\sqrt{n}$ .
- ▶ Ef við viljum finna allar framtölur minni en  $n$  með þessari aðferð þarf  $\mathcal{O}(n\sqrt{n})$  tíma.
- ▶ Við getum bætt þetta með sigti Eratosþenesar.



- ▶ Við byrjum á að merkja allar tölur sem „óséðar”.

- ▶ Við byrjum á að merkja allar tölur sem „óséðar”.
- ▶ Við merkjum síðan 0 og 1 sem „samsettar”.

- ▶ Við byrjum á að merkja allar tölur sem „óséðar”.
- ▶ Við merkjum síðan 0 og 1 sem „samsettar”.
- ▶ Við endurtökum svo eftirfarandi skref þangað til engin óséð tala er eftir:

- ▶ Við byrjum á að merkja allar tölur sem „óséðar”.
- ▶ Við merkjum síðan 0 og 1 sem „samsettar”.
- ▶ Við endurtökum svo eftirfarandi skref þangað til engin óséð tala er eftir:
  - ▶ Látum  $x$  vera minnstu „óséðu” töluna.

- ▶ Við byrjum á að merkja allar tölur sem „óséðar”.
- ▶ Við merkjum síðan 0 og 1 sem „samsettar”.
- ▶ Við endurtökum svo eftirfarandi skref þangað til engin óséð tala er eftir:
  - ▶ Látum  $x$  vera minnstu „óséðu” töluna.
  - ▶ Merkjum  $x$  sem „frumtölu”.

- ▶ Við byrjum á að merkja allar tölur sem „óséðar”.
- ▶ Við merkjum síðan 0 og 1 sem „samsettar”.
- ▶ Við endurtökum svo eftirfarandi skref þangað til engin óséð tala er eftir:
  - ▶ Látum  $x$  vera minnstu „óséðu” töluna.
  - ▶ Merkjum  $x$  sem „frumtölu”.
  - ▶ Merkjum svo allar tölur á forminu  $n \cdot x$ , fyrir  $n \geq x$  sem „samsettar”.

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
10	11	12	13	14	15	16	17	18	19
20	21	22	23	24	25	26	27	28	29
30	31	32	33	34	35	36	37	38	39
40	41	42	43	44	45	46	47	48	49
50	51	52	53	54	55	56	57	58	59
60	61	62	63	64	65	66	67	68	69
70	71	72	73	74	75	76	77	78	79
80	81	82	83	84	85	86	87	88	89
90	91	92	93	94	95	96	97	98	99

		2	3	4	5	6	7	8	9
10	11	12	13	14	15	16	17	18	19
20	21	22	23	24	25	26	27	28	29
30	31	32	33	34	35	36	37	38	39
40	41	42	43	44	45	46	47	48	49
50	51	52	53	54	55	56	57	58	59
60	61	62	63	64	65	66	67	68	69
70	71	72	73	74	75	76	77	78	79
80	81	82	83	84	85	86	87	88	89
90	91	92	93	94	95	96	97	98	99



		2	3	4	5	6	7	8	9
10	11	12	13	14	15	16	17	18	19
20	21	22	23	24	25	26	27	28	29
30	31	32	33	34	35	36	37	38	39
40	41	42	43	44	45	46	47	48	49
50	51	52	53	54	55	56	57	58	59
60	61	62	63	64	65	66	67	68	69
70	71	72	73	74	75	76	77	78	79
80	81	82	83	84	85	86	87	88	89
90	91	92	93	94	95	96	97	98	99

		2	3	4	5	6	7	8	9
10	11	12	13	14	15	16	17	18	19
20	21	22	23	24	25	26	27	28	29
30	31	32	33	34	35	36	37	38	39
40	41	42	43	44	45	46	47	48	49
50	51	52	53	54	55	56	57	58	59
60	61	62	63	64	65	66	67	68	69
70	71	72	73	74	75	76	77	78	79
80	81	82	83	84	85	86	87	88	89
90	91	92	93	94	95	96	97	98	99

	2	3	5	7	9
11		13	15	17	19
21		23	25	27	29
31		33	35	37	39
41		43	45	47	49
51		53	55	57	59
61		63	65	67	69
71		73	75	77	79
81		83	85	87	89
91		93	95	97	99

	2	3	5	7	9
11		13	15	17	19
21		23	25	27	29
31		33	35	37	39
41		43	45	47	49
51		53	55	57	59
61		63	65	67	69
71		73	75	77	79
81		83	85	87	89
91		93	95	97	99

	2	3	5	7	9
11		13	15	17	19
21		23	25	27	29
31		33	35	37	39
41		43	45	47	49
51		53	55	57	59
61		63	65	67	69
71		73	75	77	79
81		83	85	87	89
91		93	95	97	99

	2	3	5	7	
11		13		17	19
		23	25		29
31			35	37	
41		43		47	49
		53	55		59
61			65	67	
71		73		77	79
		83	85		89
91			95	97	

	2	3	5	7	
11		13		17	19
		23	25		29
31			35	37	
41		43		47	49
		53	55		59
61			65	67	
71		73		77	79
		83	85		89
91			95	97	

	2	3	5	7	
11		13		17	19
		23	25		29
31			35	37	
41		43		47	49
		53	55		59
61			65	67	
71		73		77	79
		83	85		89
91			95	97	



	2	3	5	7	
11		13		17	19
		23			29
31				37	
41		43		47	49
		53			59
61				67	
71		73		77	79
		83			89
91				97	

	2	3	5	7	
11		13		17	19
		23			29
31				37	
41		43		47	49
		53			59
61				67	
71		73		77	79
		83			89
91				97	

	2	3	5	7	
11		13		17	19
		23			29
31				37	
41		43		47	49
		53			59
61				67	
71		73		77	79
		83			89
91				97	

	2	3	5	7	
11		13		17	19
		23			29
31				37	
41		43		47	
		53			59
61				67	
71		73			79
		83			89
				97	

	2	3	5	7	
11		13		17	19
		23			29
31				37	
41		43		47	
		53			59
61				67	
71		73			79
		83			89
				97	

```
5  ll e[MAXN];
6  void eratos()
7  {
8      ll i, j;
9      for (i = 0; i < MAXN; i++) e[i] = 1;
10     e[0] = e[1] = 0;
11     for (i = 0; i < MAXN; i++) if (e[i] == 1)
12         for (j = i*i; j < MAXN; j += i) e[j] = 0;
13 }
14
15 ll isp(ll x)
16 {
17     return e[x] == 1;
18 }
```

► Pað tekur  $\mathcal{O}(\quad)$  tíma að forreikna sigtið.

- ▶ Það tekur  $\mathcal{O}(n \log \log n)$  tíma að forreikna sigtið.



- ▶ Það tekur  $\mathcal{O}(n \log \log n)$  tíma að forreikna sigtið.
- ▶ Hver fyrirspurn er síðan afgreidd í  $\mathcal{O}( )$  tíma.

- ▶ Það tekur  $\mathcal{O}(n \log \log n)$  tíma að forreikna sigtið.
- ▶ Hver fyrirspurn er síðan afgreidd í  $\mathcal{O}(1)$  tíma.

- ▶ Hingað til hafa reikniritin okkar verið annað hvort rétt eða röng.

- ▶ Hingað til hafa reikniritin okkar verið annað hvort rétt eða röng.
- ▶ Það er þó til flokkur reiknirit þar á milli.

- ▶ Hingað til hafa reikniritin okkar verið annað hvort rétt eða röng.
- ▶ Það er þó til flokkur reiknirit þar á milli.
- ▶ *Slembin reiknirit* eru reiknirit sem skilar réttu svar með líkum  $p > 0$ .

- ▶ Hingað til hafa reikniritin okkar verið annað hvort rétt eða röng.
- ▶ Það er þó til flokkur reiknirit þar á milli.
- ▶ *Slembin reiknirit* eru reiknirit sem skilar réttu svar með líkum  $p > 0$ .
- ▶ Við getum þá keyrt reikniritið  $s$  sinnum, og þá er það rétt með líkum  $1 - (1 - p)^s$  (ef við gerum ráð fyrir óhæði).

- ▶ Hingað til hafa reikniritin okkar verið annað hvort rétt eða röng.
- ▶ Það er þó til flokkur reiknirit þar á milli.
- ▶ *Slembin reiknirit* eru reiknirit sem skilar réttu svar með líkum  $p > 0$ .
- ▶ Við getum þá keyrt reikniritið  $s$  sinnum, og þá er það rétt með líkum  $1 - (1 - p)^s$  (ef við gerum ráð fyrir óhæði).
- ▶ Ef reikniritið hefur tímaflækju  $\mathcal{O}(f(n))$  þá tekur það  $\mathcal{O}(s \cdot f(n))$  að keyra það  $s$  sinnum.

- ▶ Hingað til hafa reikniritin okkar verið annað hvort rétt eða röng.
- ▶ Það er þó til flokkur reiknirit þar á milli.
- ▶ *Slembin reiknirit* eru reiknirit sem skilar réttu svar með líkum  $p > 0$ .
- ▶ Við getum þá keyrt reikniritið  $s$  sinnum, og þá er það rétt með líkum  $1 - (1 - p)^s$  (ef við gerum ráð fyrir óhæði).
- ▶ Ef reikniritið hefur tímaflækju  $\mathcal{O}(f(n))$  þá tekur það  $\mathcal{O}(s \cdot f(n))$  að keyra það  $s$  sinnum.
- ▶ Ef  $p = 1/2$ , til dæmis, þá fæst fyrir  $s = 20$  að líkurnar eru betri en  $1 - 10^{-6}$ .



- ▶ Til er slembið reiknirit, kennt við Miller og Rabin, sem ákvarðar hvort tala sé samsett.

- ▶ Til er slembið reiknirit, kennt við Miller og Rabin, sem ákvarðar hvort tala sé samsett.
- ▶ Í því eru líkur á röngu svar minni eða jafnar  $1/4$ .

- ▶ Til er slembið reiknirit, kennt við Miller og Rabin, sem ákvarðar hvort tala sé samsett.
- ▶ Í því eru líkur á röngu svar minni eða jafnar  $1/4$ .
- ▶ Tímaflækjan á reikniritinu er  $\mathcal{O}(s \cdot \log^3 n)$  og það er rétt með líkum betri en  $1/4^s$ .

- ▶ Til er slembið reiknirit, kennt við Miller og Rabin, sem ákvarðar hvort tala sé samsett.
- ▶ Í því eru líkur á röngu svar minni eða jafnar  $1/4$ .
- ▶ Tímaflækjan á reikniritinu er  $\mathcal{O}(s \cdot \log^3 n)$  og það er rétt með líkum betri en  $1/4^s$ .
- ▶ Ég mun ekki fara í það afhverju reikniritið virkar.

- ▶ Til er slembið reiknirit, kennt við Miller og Rabin, sem ákvarðar hvort tala sé samsett.
- ▶ Í því eru líkur á röngu svar minni eða jafnar  $1/4$ .
- ▶ Tímaflækjan á reikniritinu er  $\mathcal{O}(s \cdot \log^3 n)$  og það er rétt með líkum betri en  $1/4^s$ .
- ▶ Ég mun ekki fara í það afhverju reikniritið virkar.
- ▶ Það er þó gott að þekkja það nógu vel til að geta notað það.

- ▶ Til er slembið reiknirit, kennt við Miller og Rabin, sem ákvarðar hvort tala sé samsett.
- ▶ Í því eru líkur á röngu svar minni eða jafnar  $1/4$ .
- ▶ Tímaflækjan á reikniritinu er  $\mathcal{O}(s \cdot \log^3 n)$  og það er rétt með líkum betri en  $1/4^s$ .
- ▶ Ég mun ekki fara í það afhverju reikniritið virkar.
- ▶ Það er þó gott að þekkja það nógu vel til að geta notað það.
- ▶ Útfærslan sem er gefin notar niðurstöðu Jiang og Deng (2014) til að virka alltaf fyrir nógu litlar tölur.

```

21 int miller_rabin(ll n)
22 {
23     if (n%2 == 0) return n == 2;
24     if (n <= 3) return n == 3;
25     ll a, x, i, k, s = 0, d = n - 1,
26     t[12] = {2, 3, 5, 7, 11, 13, 17, 19, 23, 29, 31, 37};
27     while (d%2 == 0) d /= 2, s++;
28     for (k = 0; k < 12; k++) if (t[k] <= n - 2)
29     {
30         a = t[k], x = modpow(a, d, n);
31         if (x == 1 || x == n - 1) continue;
32         for (i = 0; i < s - 1; i++) if ((x = bigprod(x, x, n)) == n - 1) break;
33         if (i == s - 1) return 0;
34     }
35     return 1;
36 }

```

- ▶ Þegar kemur að því að frumþátta tölur hafa þessar þrjár aðferðir sér hliðstæðu.



- ▶ Þegar kemur að því að frumþátta tölur hafa þessar þrjár aðferðir sér hliðstæðu.
- ▶ Skoðum aftur fyrstu aðferðina.

- ▶ Þegar kemur að því að frumþátta tölur hafa þessar þrjár aðferðir sér hliðstæðu.
- ▶ Skoðum aftur fyrstu aðferðina.

```
4 int isp(II x)
5 {
6     if (x < 2) return 0;
7     for (II i = 2; i*i <= x; i++) if (x%i == 0) return 0;
8     return 1;
9 }
```

- ▶ Þegar kemur að því að frumþátta tölur hafa þessar þrjár aðferðir sér hliðstæðu.
- ▶ Skoðum aftur fyrstu aðferðina.

```
4 int isp(II x)
5 {
6     if (x < 2) return 0;
7     for (II i = 2; i*i <= x; i++) if (x%i == 0) return 0;
8     return 1;
9 }
```

- ▶ Þegar þetta fall skilar núll er  $i$  minnsti frumþáttur  $x$ .

- ▶ Þegar kemur að því að frumþátta tölur hafa þessar þrjár aðferðir sér hliðstæðu.
- ▶ Skoðum aftur fyrstu aðferðina.

```
4 int isp(II x)
5 {
6     if (x < 2) return 0;
7     for (II i = 2; i*i <= x; i++) if (x%i == 0) return 0;
8     return 1;
9 }
```

- ▶ Þegar þetta fall skilar núll er  $i$  minnsti frumþáttur  $x$ .
- ▶ Við getum nú deilt  $x$  með  $i$  þar til  $i$  gengur ekki lengur upp í  $x$ .

- ▶ Þegar kemur að því að frumþátta tölur hafa þessar þrjár aðferðir sér hliðstæðu.
- ▶ Skoðum aftur fyrstu aðferðina.

```
4 int isp(II x)
5 {
6     if (x < 2) return 0;
7     for (II i = 2; i*i <= x; i++) if (x%i == 0) return 0;
8     return 1;
9 }
```

- ▶ Þegar þetta fall skilar núll er  $i$  minnsti frumþáttur  $x$ .
- ▶ Við getum nú deilt  $x$  með  $i$  þar til  $i$  gengur ekki lengur upp í  $x$ .
- ▶ Svo höldum við áfram.

```
4 void factor(ll x)
5 {
6     for (ll i = 2; i*i <= x;)
7     {
8         if (x%i == 0) printf("%lld ", i), x /= i;
9         else i++;
10    }
11    printf("%lld\n", x);
12 }
```

```

4 void factor(ll x)
5 {
6     for (ll i = 2; i*i <= x;)
7     {
8         if (x%i == 0) printf("%lld ", i), x /= i;
9         else i++;
10    }
11    printf("%lld\n", x);
12 }

```

► Tímaflækja þessarar aðferðar er  $\mathcal{O}(\quad)$ .

```

4 void factor(ll x)
5 {
6     for (ll i = 2; i*i <= x;)
7     {
8         if (x%i == 0) printf("%lld ", i), x /= i;
9         else i++;
10    }
11    printf("%lld\n", x);
12 }

```

► Tímaflækja þessarar aðferðar er  $\mathcal{O}(\sqrt{n})$ .



- ▶ Í stað þess að láta sigti Eratosþenesar geyma hvort tala sé samsett eða ekki getum við látið það geyma minnsta frumþátt tölunnar.

- ▶ Í stað þess að láta sigti Eratosþenesar geyma hvort tala sé samsett eða ekki getum við látið það geyma minnsta frumþátt tölunnar.
- ▶ Takið eftir að  $n$  er frumtala þá og því aðeins að minnsti frumþáttur hennar sé  $n$ .

- ▶ Í stað þess að láta sigti Eratosþenesar geyma hvort tala sé samsett eða ekki getum við látið það geyma minnsta frumþátt tölunnar.
- ▶ Takið eftir að  $n$  er frumtala þá og því aðeins að minnsti frumþáttur hennar sé  $n$ .
- ▶ Til að þátta tölur förum við endurkvæmt í gegn líkt og þegar við útfærðum sammengisleit.

```

5 void eratos()
6 {
7     int i, j;
8     for (i = 0; i < MAXN; i++) e[i] = 0;
9     e[0] = e[1] = -1;
10    for (i = 0; i < MAXN; i++) if (e[i] == 0)
11        for (j = i; j < MAXN; j += i) e[j] = i;
12 }
13
14 void factor(int x)
15 {
16     if (x < 2) return;
17     printf("%d ", e[x]);
18     factor(x/e[x]);
19 }
20
21 int isp(int x)
22 {
23     return e[x] == x;
24 }

```

- ▶ Þessi útgáfa er ekki verri en hin á neinn veg, og því er sniðugt að nota hana alltaf.

- ▶ Þessi útgáfa er ekki verri en hin á neinn veg, og því er sniðugt að nota hana alltaf.
- ▶ Hún hefur sömu tímaflækjur:  $\mathcal{O}(\quad)$  tíma að forreikna og  $\text{isp}(\dots)$  fyrirspurnin tekur  $\mathcal{O}(\quad)$  tíma.

- ▶ Þessi útgáfa er ekki verri en hin á neinn veg, og því er sniðugt að nota hana alltaf.
- ▶ Hún hefur sömu tímaflækjur:  $\mathcal{O}(n \log \log n)$  tíma að forreikna og  $\text{isp}(\dots)$  fyrirspurnin tekur  $\mathcal{O}(\quad)$  tíma.

- ▶ Þessi útgáfa er ekki verri en hin á neinn veg, og því er sniðugt að nota hana alltaf.
- ▶ Hún hefur sömu tímaflækjur:  $\mathcal{O}(n \log \log n)$  tíma að forreikna og  $\text{isp}(\dots)$  fyrirspurnin tekur  $\mathcal{O}(1)$  tíma.



- ▶ Þessi útgáfa er ekki verri en hin á neinn veg, og því er sniðugt að nota hana alltaf.
- ▶ Hún hefur sömu tímaflækjur:  $\mathcal{O}(n \log \log n)$  tíma að forreikna og  $\text{isp}(\dots)$  fyrirspurnin tekur  $\mathcal{O}(1)$  tíma.
- ▶ Nýja  $\text{factor}(\dots)$  fyrirspurnin tekur  $\mathcal{O}(\quad)$  tíma því hún þarf að heimsækja hvern frumþátt tölunnar.

- ▶ Þessi útgáfa er ekki verri en hin á neinn veg, og því er sniðugt að nota hana alltaf.
- ▶ Hún hefur sömu tímaflækjur:  $\mathcal{O}(n \log \log n)$  tíma að forreikna og  $\text{isp}(\dots)$  fyrirspurnin tekur  $\mathcal{O}(1)$  tíma.
- ▶ Nýja  $\text{factor}(\dots)$  fyrirspurnin tekur  $\mathcal{O}(\log n)$  tíma því hún þarf að heimsækja hvern frumþátt tölunnar.

- ▶ Reiknirit Pollards er slembið reiknirit sem byggir á rásaleit til að finna þátt í samsettri tölu.

- ▶ Reiknirit Pollards er slembið reiknirit sem byggir á rásaleit til að finna þátt í samsettri tölu.
- ▶ Reikniritið finnur þátt í samsettri tölu  $n$  í  $\mathcal{O}(\sqrt{a})$  tíma, þar sem  $a$  er minnsti frumþáttur  $n$ .

- ▶ Reiknirit Pollards er slembið reiknirit sem byggir á rásaleit til að finna þátt í samsettri tölu.
- ▶ Reikniritið finnur þátt í samsettri tölu  $n$  í  $\mathcal{O}(\sqrt{a})$  tíma, þar sem  $a$  er minnsti frumþáttur  $n$ .
- ▶ Nú gildir að  $a \leq \sqrt{n}$  og því tekur reikniritið  $\mathcal{O}(\sqrt[4]{n})$  tíma.

- ▶ Reiknirit Pollards er slembið reiknirit sem byggir á rásaleit til að finna þátt í samsettri tölu.
- ▶ Reikniritið finnur þátt í samsettri tölu  $n$  í  $\mathcal{O}(\sqrt{a})$  tíma, þar sem  $a$  er minnsti frumþáttur  $n$ .
- ▶ Nú gildir að  $a \leq \sqrt{n}$  og því tekur reikniritið  $\mathcal{O}(\sqrt[4]{n})$  tíma.
- ▶ Þetta er því töluverð bæting.

- ▶ Reiknirit Pollards er slembið reiknirit sem byggir á rásaleit til að finna þátt í samsettri tölu.
- ▶ Reikniritið finnur þátt í samsettri tölu  $n$  í  $\mathcal{O}(\sqrt{a})$  tíma, þar sem  $a$  er minnsti frumþáttur  $n$ .
- ▶ Nú gildir að  $a \leq \sqrt{n}$  og því tekur reikniritið  $\mathcal{O}(\sqrt[4]{n})$  tíma.
- ▶ Þetta er því töluverð bæting.
- ▶ Við þurfum samt fyrst úr skugga um að  $n$  sé frumtala.

- ▶ Reiknirit Pollards er slembið reiknirit sem byggir á rásaleit til að finna þátt í samsettri tölu.
- ▶ Reikniritið finnur þátt í samsettri tölu  $n$  í  $\mathcal{O}(\sqrt{a})$  tíma, þar sem  $a$  er minnsti frumþáttur  $n$ .
- ▶ Nú gildir að  $a \leq \sqrt{n}$  og því tekur reikniritið  $\mathcal{O}(\sqrt[4]{n})$  tíma.
- ▶ Þetta er því töluverð bæting.
- ▶ Við þurfum samt fyrst úr skugga um að  $n$  sé frumtala.
- ▶ Við megum þó ekki nota tæmandi leit til þess því þá bætist tímaflækjan ekkert.



- ▶ Reiknirit Pollards er slembið reiknirit sem byggir á rásaleit til að finna þátt í samsettri tölu.
- ▶ Reikniritið finnur þátt í samsettri tölu  $n$  í  $\mathcal{O}(\sqrt{a})$  tíma, þar sem  $a$  er minnsti frumþáttur  $n$ .
- ▶ Nú gildir að  $a \leq \sqrt{n}$  og því tekur reikniritið  $\mathcal{O}(\sqrt[4]{n})$  tíma.
- ▶ Þetta er því töluverð bæting.
- ▶ Við þurfum samt fyrst úr skugga um að  $n$  sé frumtala.
- ▶ Við megum þó ekki nota tæmandi leit til þess því þá bætist tímaflækjan ekkert.
- ▶ Líkt og með reiknirit Millers og Rabins þá mun ég ekki fara í smáatriði hér.

```

48 ll rho(ll n)
49 {
50     ll s[8] = {2, 3, 4, 5, 7, 11, 13, 1031}, i, j, a, x, y, d;
51     for (a = 1;; a++) for (j = 0; j < 8; j++)
52     {
53         x = y = s[j], d = 1;
54         while (d == 1)
55         {
56             x = (bigprod(x, x, n) + a)%n;
57             y = (bigprod(y, y, n) + a)%n;
58             y = (bigprod(y, y, n) + a)%n;
59             d = gcd(llabs(x - y), n);
60         }
61         if (d != n) return d;
62     }
63 }

76 ll pollard_rho(ll n, ll *a)
77 {
78     ll i, r, c = 0, s[200], p[6] = {2, 3, 5, 7, 11, 13};
79     for (i = 0; i < 6; i++) while (n%p[i] == 0) n /= p[i], a[c++] = p[i];
80     if (n == 1) return c;
81     s[s[0] = 1] = n;
82     while (s[0] > 0)
83     {
84         ll k = s[s[0]--];
85         if (miller_rabin(k)) a[c++] = k;
86         else r = rho(k), s[++s[0]] = r, s[++s[0]] = k/r;
87     }
88     return c;
89 }

```

- ▶ Eftirfarandi jöfnur eru merkilegar hagnýtingar á frumþáttun.

- ▶ Eftirfarandi jöfnur eru merkilegar hagnýtingar á frumbáttun.
- ▶ Látum  $n = p_1^{e_1} \cdot \dots \cdot p_m^{e_m}$ , þar sem  $p_1, \dots, p_m$  eru frumtölur og  $e_1, \dots, e_m$  eru heiltölur stærri en 1.

- ▶ Eftirfarandi jöfnur eru merkilegar hagnýtingar á frumbáttun.
- ▶ Látum  $n = p_1^{e_1} \cdot \dots \cdot p_m^{e_m}$ , þar sem  $p_1, \dots, p_m$  eru frumtölur og  $e_1, \dots, e_m$  eru heiltölur stærri en 1.
- ▶ Við fáum þá eftirfarandi föll:

- ▶ Eftirfarandi jöfnur eru merkilegar hagnýtingar á frumbáttun.
- ▶ Látum  $n = p_1^{e_1} \cdot \dots \cdot p_m^{e_m}$ , þar sem  $p_1, \dots, p_m$  eru frumtölur og  $e_1, \dots, e_m$  eru heiltölur stærri en 1.
- ▶ Við fáum þá eftirfarandi föll:
  - ▶ Fjöldi deila  $n$ :

$$d(n) = \prod_{k=1}^r (e_k + 1).$$

- ▶ Eftirfarandi jöfnur eru merkilegar hagnýtingar á frumbáttun.
- ▶ Látum  $n = p_1^{e_1} \cdot \dots \cdot p_m^{e_m}$ , þar sem  $p_1, \dots, p_m$  eru frumtölur og  $e_1, \dots, e_m$  eru heiltölur stærri en 1.
- ▶ Við fáum þá eftirfarandi föll:
  - ▶ Fjöldi deila  $n$ :

$$d(n) = \prod_{k=1}^r (e_k + 1).$$

- ▶ Summa deila  $n$ :

$$\sigma(n) = \prod_{k=1}^r \frac{p_k^{e_k+1} - 1}{p_k - 1}.$$

- ▶ Eftirfarandi jöfnur eru merkilegar hagnýtingar á frumbáttun.
- ▶ Látum  $n = p_1^{e_1} \cdot \dots \cdot p_m^{e_m}$ , þar sem  $p_1, \dots, p_m$  eru frumtölur og  $e_1, \dots, e_m$  eru heiltölur stærri en 1.
- ▶ Við fáum þá eftirfarandi föll:
  - ▶ Fjöldi deila  $n$ :

$$d(n) = \prod_{k=1}^r (e_k + 1).$$

- ▶ Summa deila  $n$ :

$$\sigma(n) = \prod_{k=1}^r \frac{p_k^{e_k+1} - 1}{p_k - 1}.$$

- ▶ Fjöldi jákvæðra heiltalna  $k < n$ , þannig að  $\gcd(n, k) = 1$ :

$$\phi(n) = n \prod_{k=1}^r (1 - 1/p_k).$$



- ▶ Eftirfarandi jöfnur eru merkilegar hagnýtingar á frumbáttun.
- ▶ Látum  $n = p_1^{e_1} \cdot \dots \cdot p_m^{e_m}$ , þar sem  $p_1, \dots, p_m$  eru frumtölur og  $e_1, \dots, e_m$  eru heiltölur stærri en 1.
- ▶ Við fáum þá eftirfarandi föll:
  - ▶ Fjöldi deila  $n$ :

$$d(n) = \prod_{k=1}^r (e_k + 1).$$

- ▶ Summa deila  $n$ :

$$\sigma(n) = \prod_{k=1}^r \frac{p_k^{e_k+1} - 1}{p_k - 1}.$$

- ▶ Fjöldi jákvæðra heiltalna  $k < n$ , þannig að  $\gcd(n, k) = 1$ :

$$\phi(n) = n \prod_{k=1}^r (1 - 1/p_k).$$

- ▶ Einnig gefur setning kennd við Euler alhæfingu á litlu setningu Fermats:

$$a^{\phi(m)} = 1 \pmod{m}.$$

ef  $\gcd(a, m) = 1$ .

