

# Lausnir á dæmum tengd viku tólf

Bergur Snorrason

29. mars 2022

- ▶ Ég mun leysa eftirfarandi dæmi:

- ▶ Ég mun leysa eftirfarandi dæmi:
  - ▶ *Maximum Number of Colinear Points,*

- ▶ Ég mun leysa eftirfarandi dæmi:
  - ▶ *Maximum Number of Colinear Points,*
  - ▶ ....

# Maximum Number of Colinear Points

- Gefnir eru  $n$  punktar í plani.

# Maximum Number of Colinear Points

- ▶ Gefnir eru  $n$  punktar í plani.
- ▶ Þú vilt velja hlutmengi af þessum punktum þannig að allir punktarnir í hlutmenginu liggi á sömu línunni.

# Maximum Number of Colinear Points

- ▶ Gefnir eru  $n$  punktar í plani.
- ▶ Þú vilt velja hlutmengi af þessum punktum þannig að allir punktarnir í hlutmenginu liggi á sömu línunni.
- ▶ Hvert er stærðin á stærstu hlutmengjunum sem þú getur valið.

- ▶ Hvert par af punktum skilgreinir línu.



- ▶ Hvert par af punktum skilgreinir línu.
- ▶ Við getum því fyrir sérhvert par af punktum ítrað í gegnum alla punktanna og séð hvað margir liggja á línunni.

- ▶ Hvert par af punktum skilgreinir línu.
- ▶ Við getum því fyrir sérhvert par af punktum ítrað í gegnum alla punktanna og séð hvað margir liggja á línunni.
- ▶ Þessi lausn er  $\mathcal{O}(n^3)$ .

- ▶ Hvert par af punktum skilgreinir línu.
- ▶ Við getum því fyrir sérhvert par af punktum ítrað í gegnum alla punktanna og séð hvað margir liggja á línunni.
- ▶ Þessi lausn er  $\mathcal{O}(n^3)$ .
- ▶ Reynum að bæta þetta.

- ▶ Veljum einn punkt sem vendipunkt og röðum öðrum punktum miðað við stenfhornið sem þeir mynda við vendipunktinn.

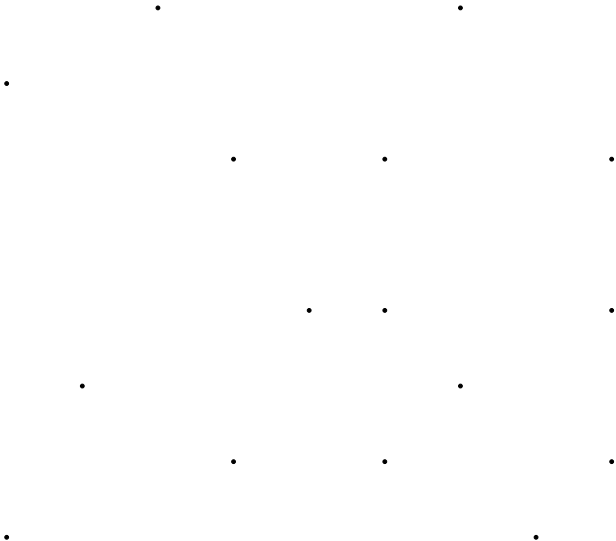
- ▶ Veljum einn punkt sem vendipunkt og röðum öðrum punktum miðað við stenfhornið sem þeir mynda við vendipunktinn.
- ▶ Þá eru allir punktar sem liggja á sama geisla sem byrjar í vendipunktinum aðlægir.

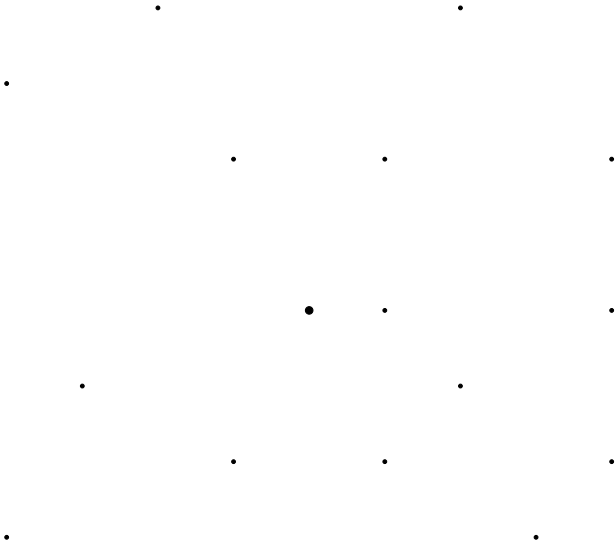
- ▶ Veljum einn punkt sem vendipunkt og röðum öðrum punktum miðað við stenhornið sem þeir mynda við vendipunktinn.
- ▶ Þá eru allir punktar sem liggja á sama geisla sem byrjar í vendipunktinum aðlægir.
- ▶ Við getum því gengið einu sinni í gegnum punktanna og fundið besta svarið að því gefnum að vendipunkturinn liggi á línunni.

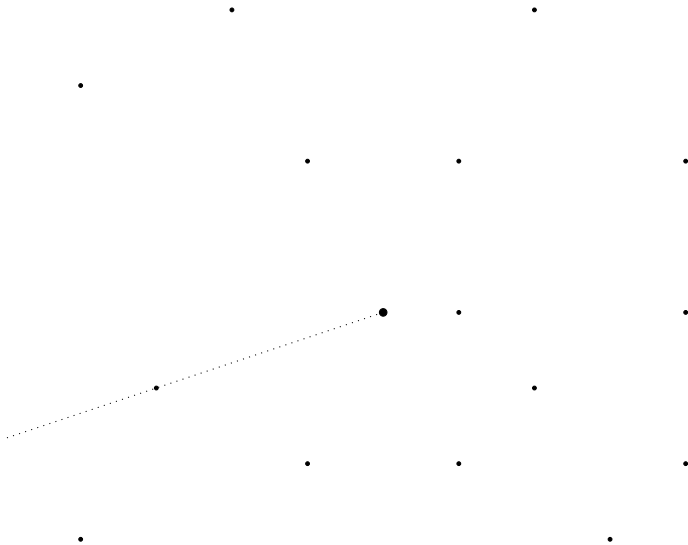
- ▶ Veljum einn punkt sem vendipunkt og röðum öðrum punktum miðað við stenhornið sem þeir mynda við vendipunktinn.
- ▶ Þá eru allir punktar sem liggja á sama geisla sem byrjar í vendipunktinum aðlægir.
- ▶ Við getum því gengið einu sinni í gegnum punktanna og fundið besta svarið að því gefnum að vendipunkturinn liggi á línunni.
- ▶ Við getum endurtekið þetta  $n$  sinnum, þannig að hver punktur fær að vera vendipunktur.

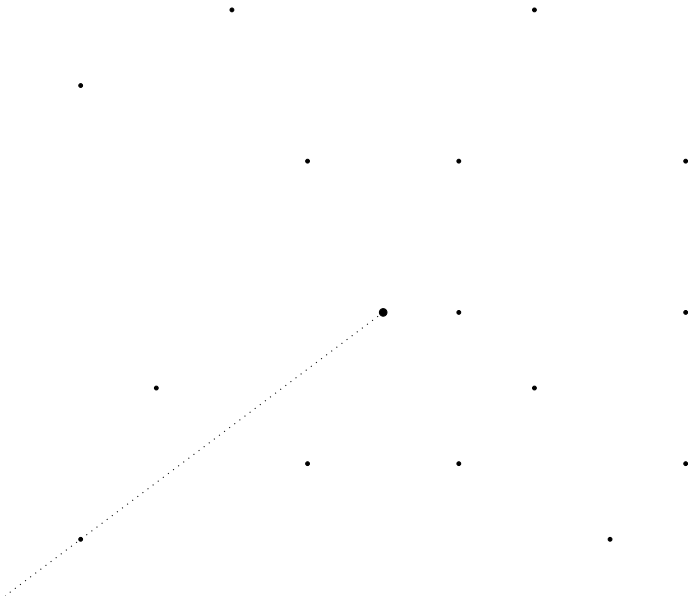
- ▶ Veljum einn punkt sem vendipunkt og röðum öðrum punktum miðað við stefnhornið sem þeir mynda við vendipunktinn.
- ▶ Þá eru allir punktar sem liggja á sama geisla sem byrjar í vendipunktinum aðlægir.
- ▶ Við getum því gengið einu sinni í gegnum punktanna og fundið besta svarið að því gefnum að vendipunkturinn liggi á línunni.
- ▶ Við getum endurtekið þetta  $n$  sinnum, þannig að hver punktur fær að vera vendipunktur.
- ▶ Tökum sýnidæmi.

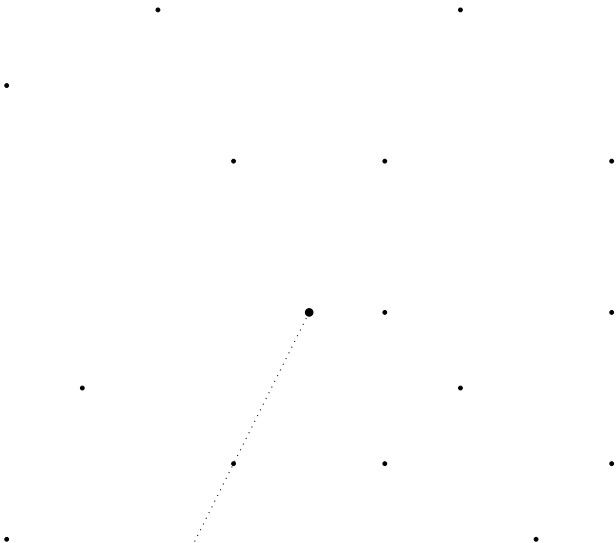


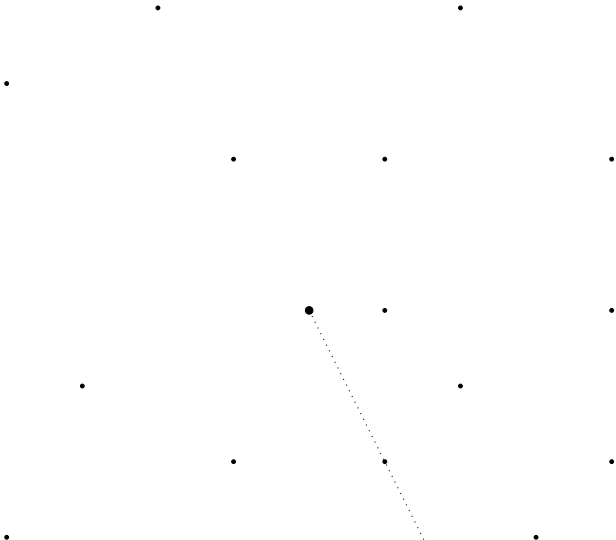


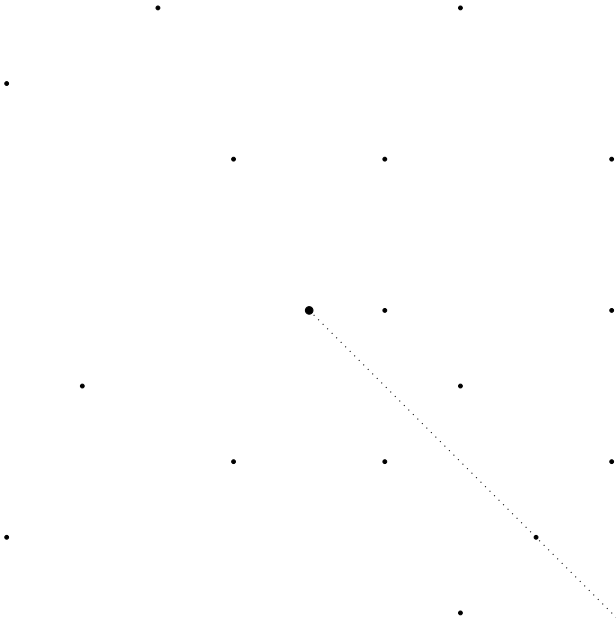


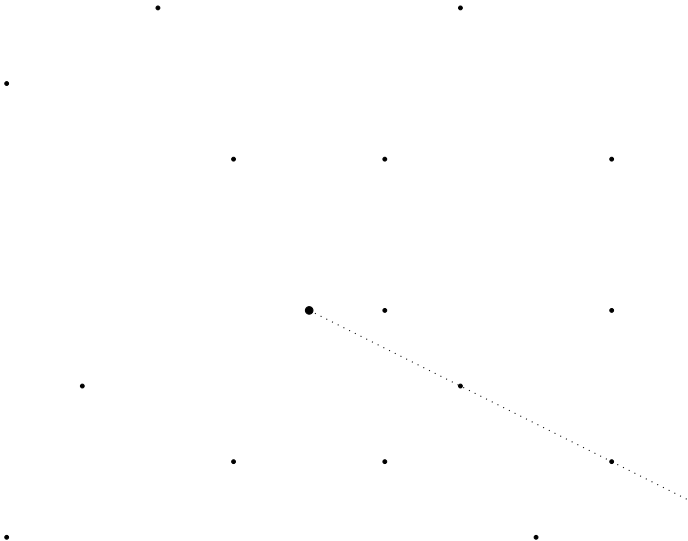






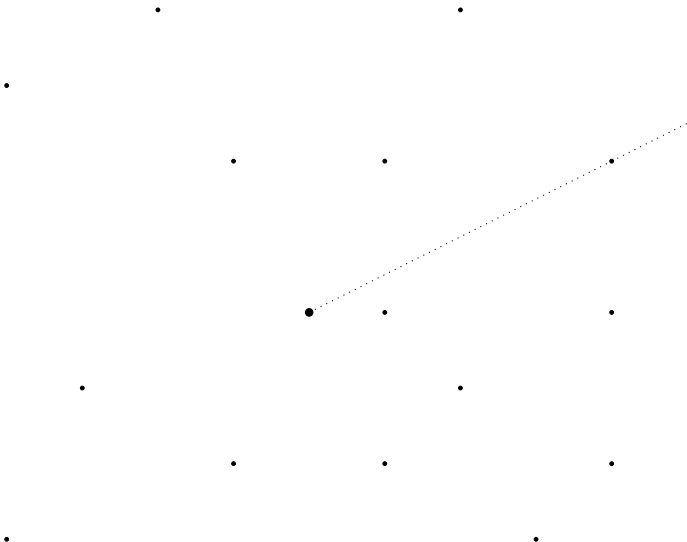


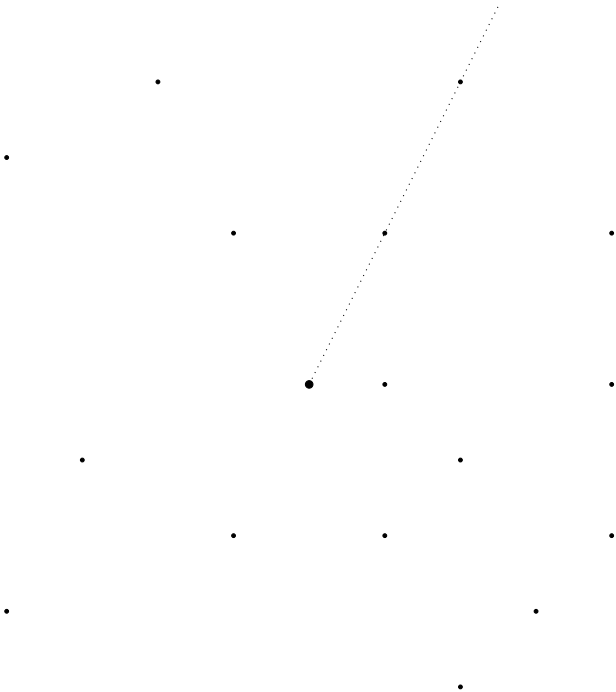


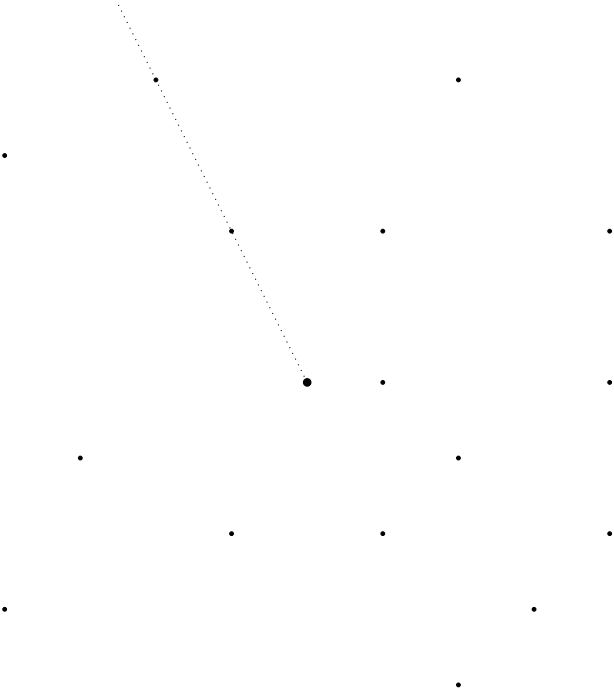


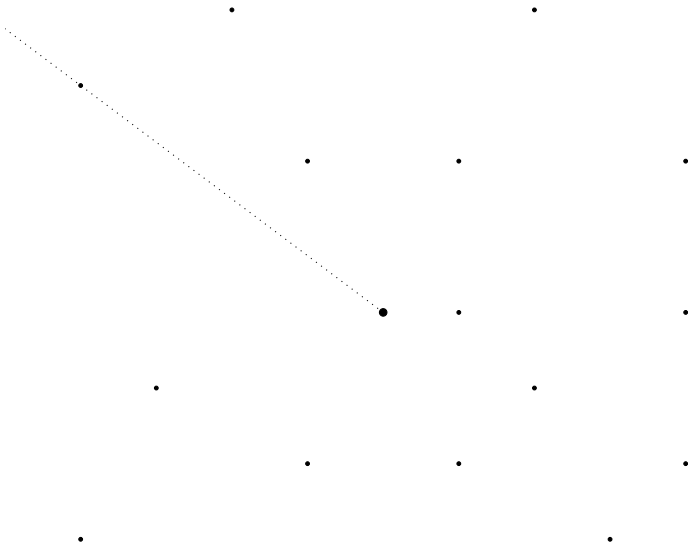


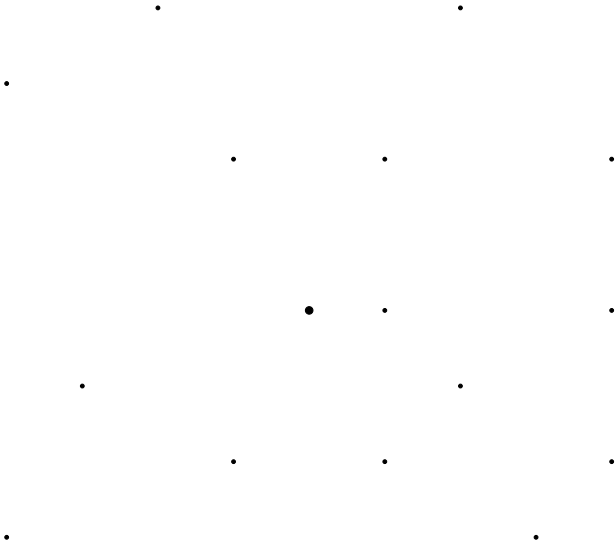


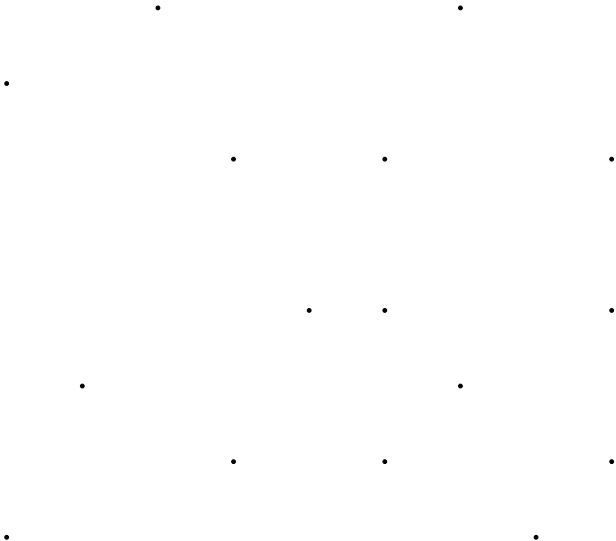


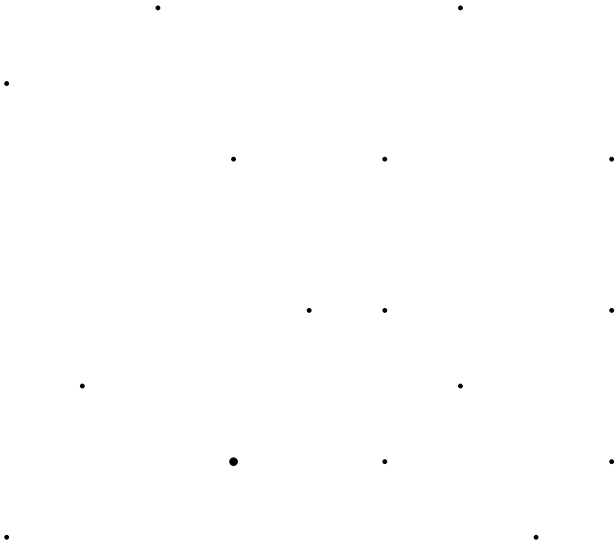




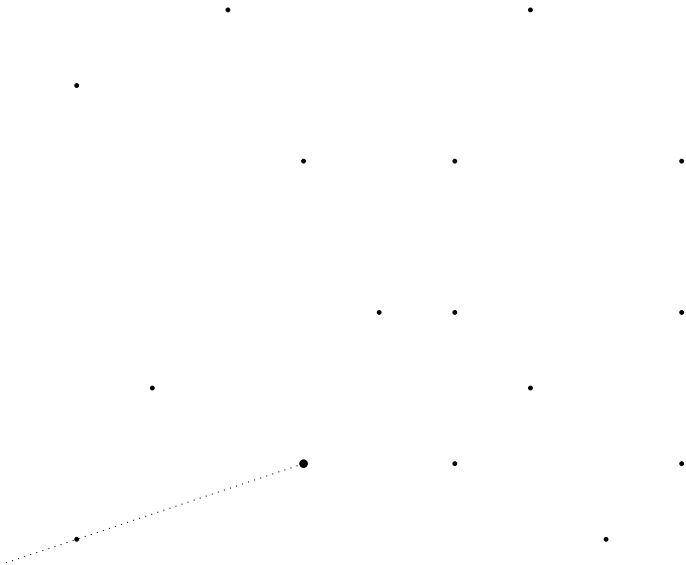


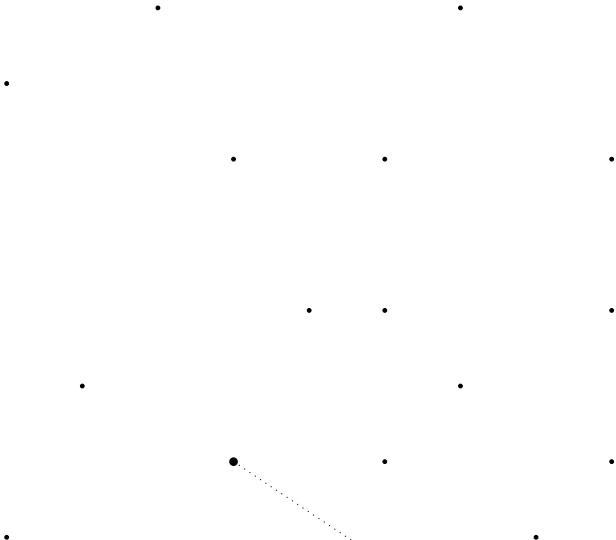


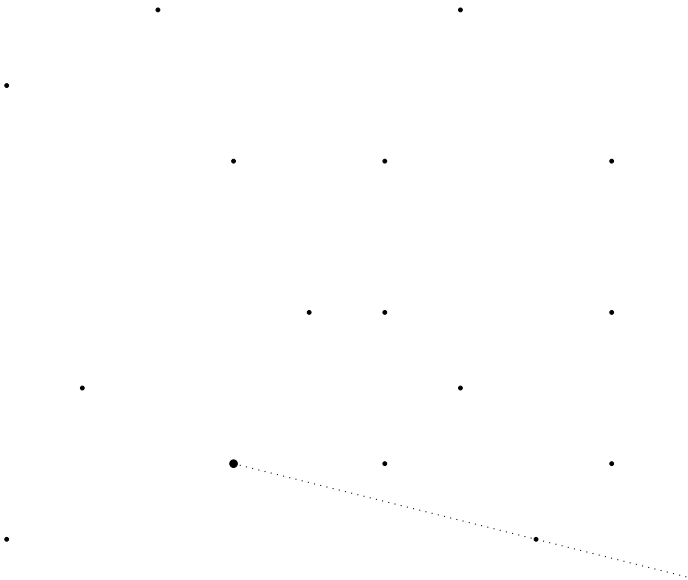




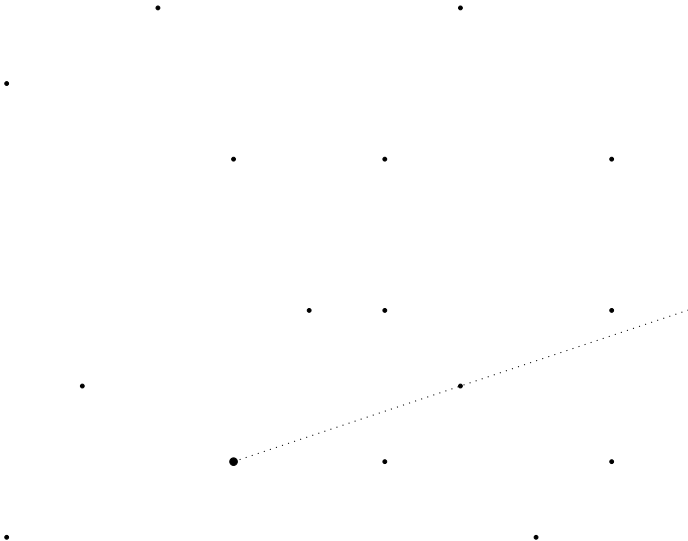


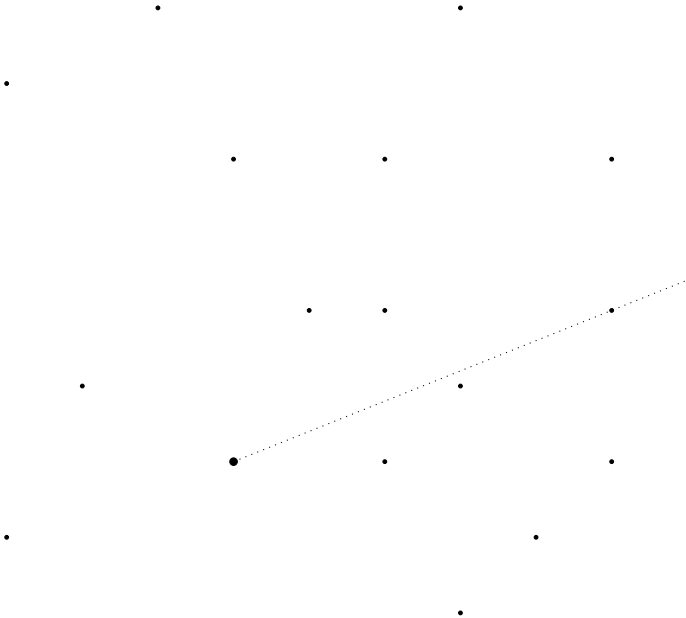


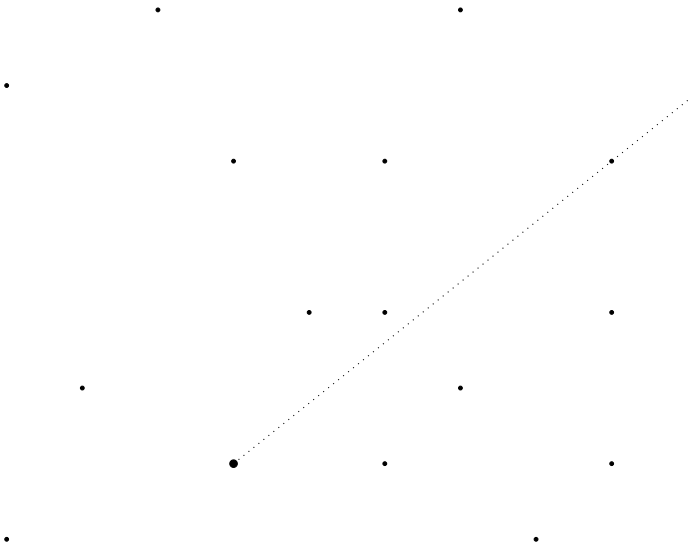


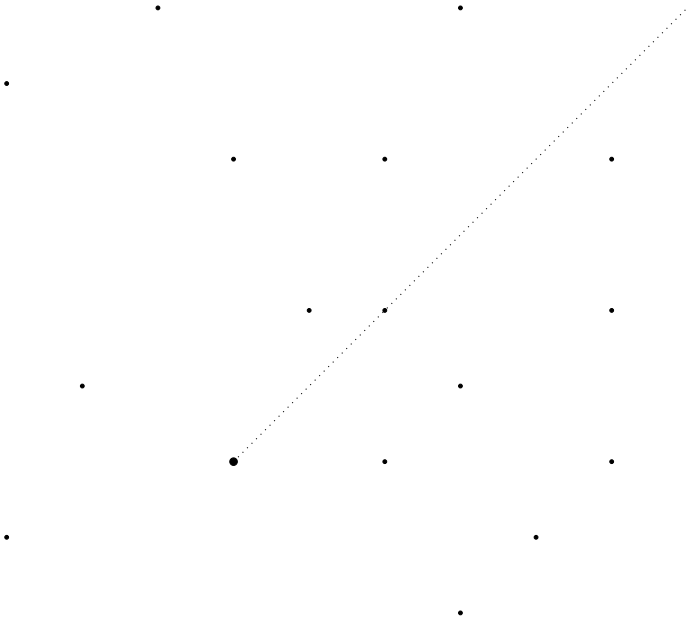




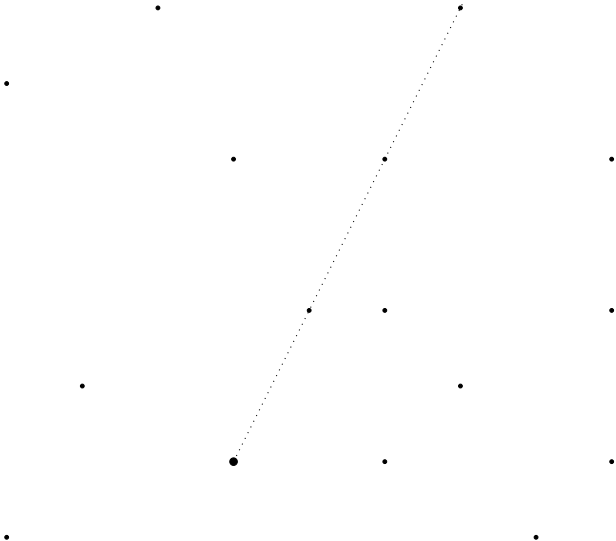


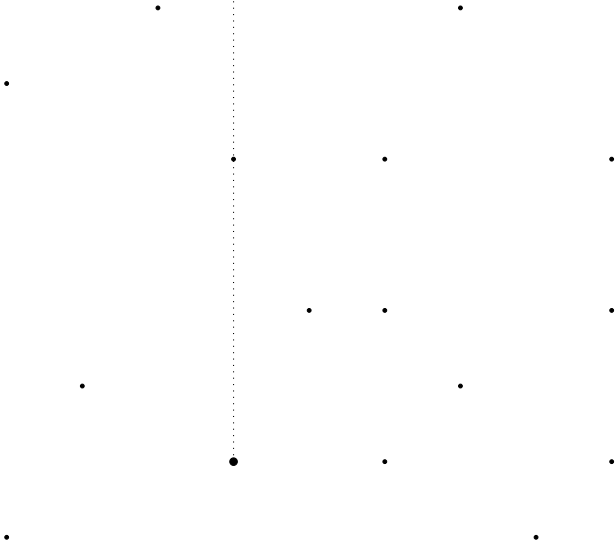


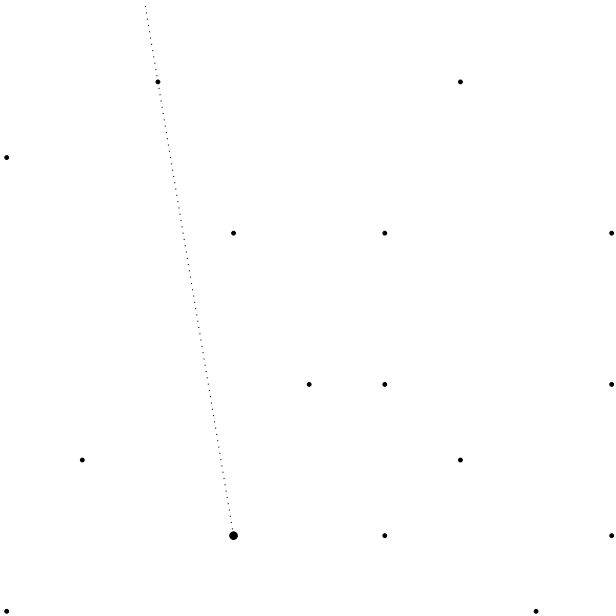


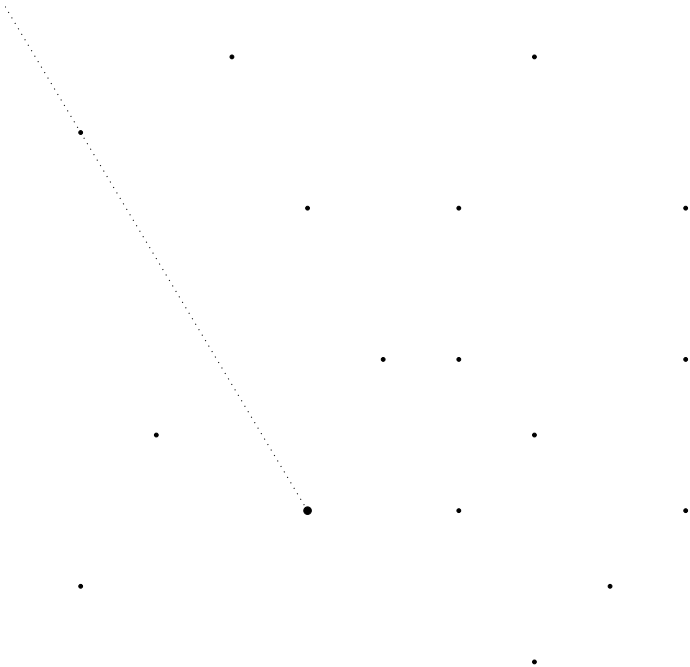


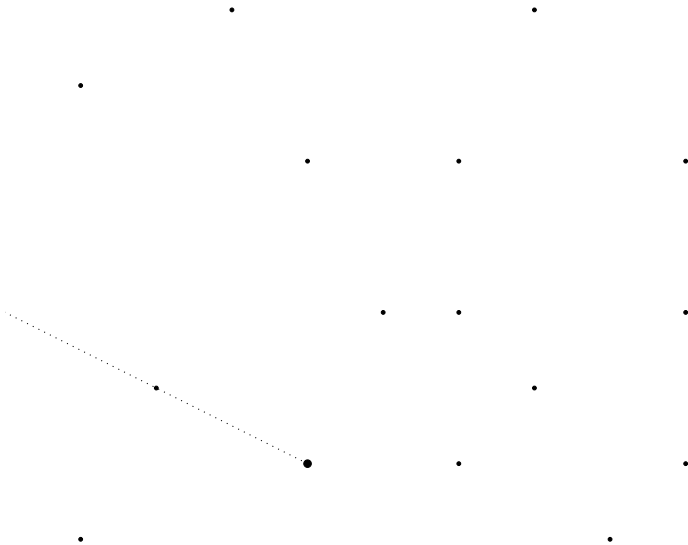


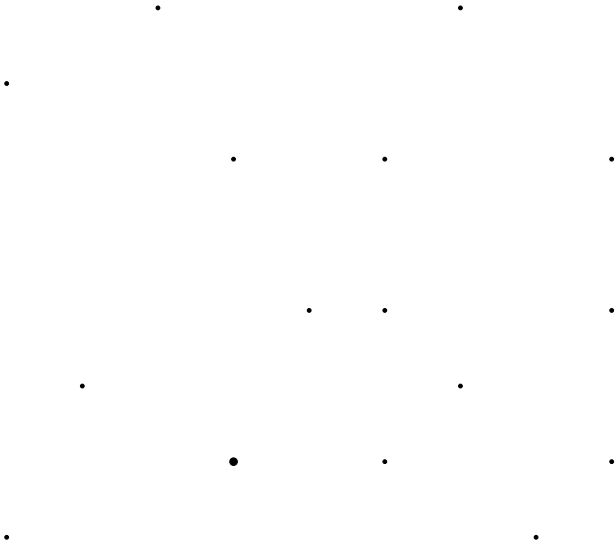


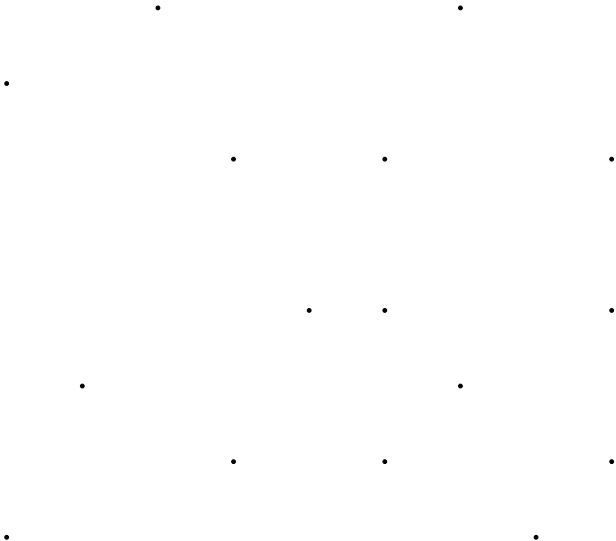


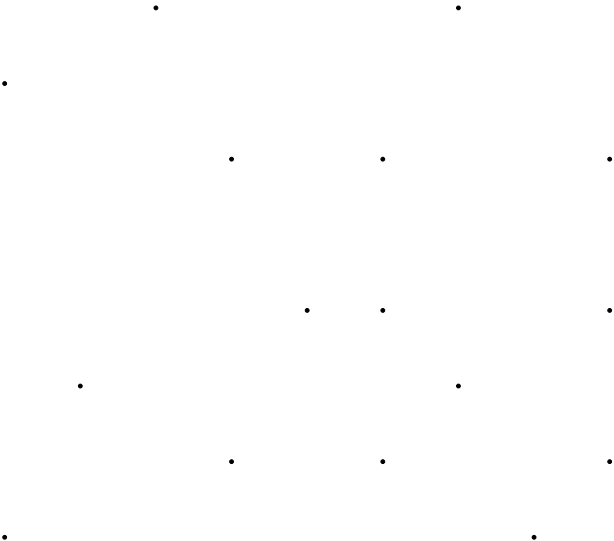




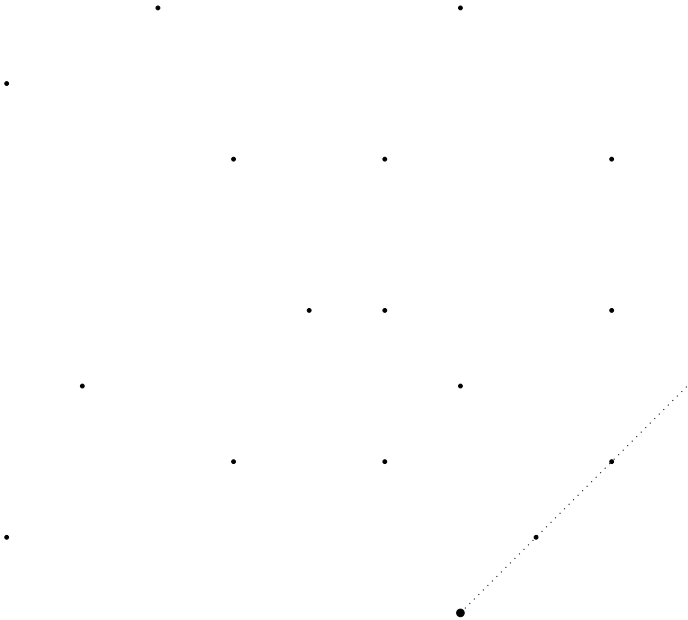


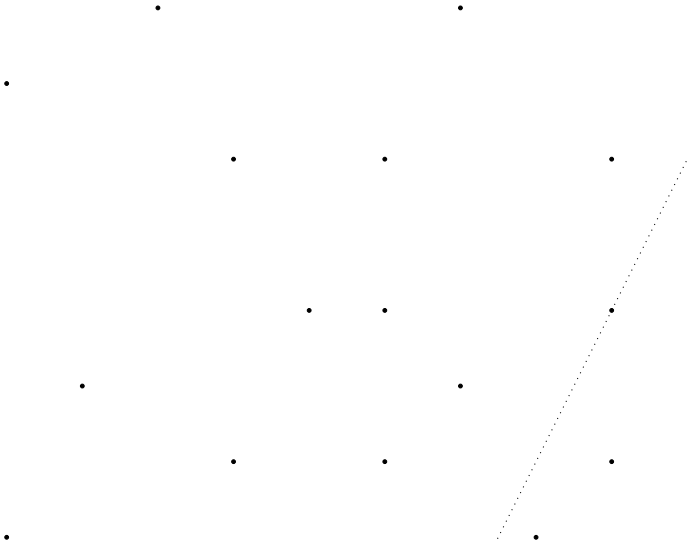


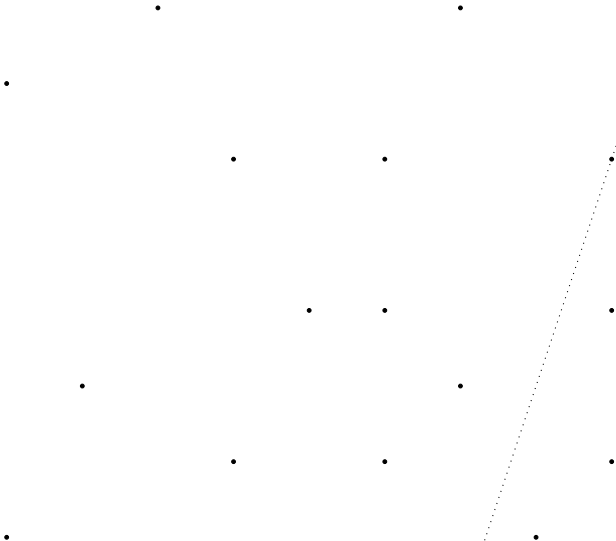


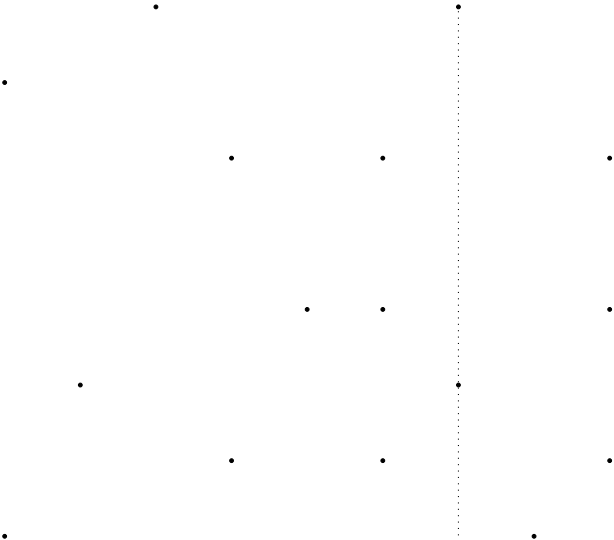


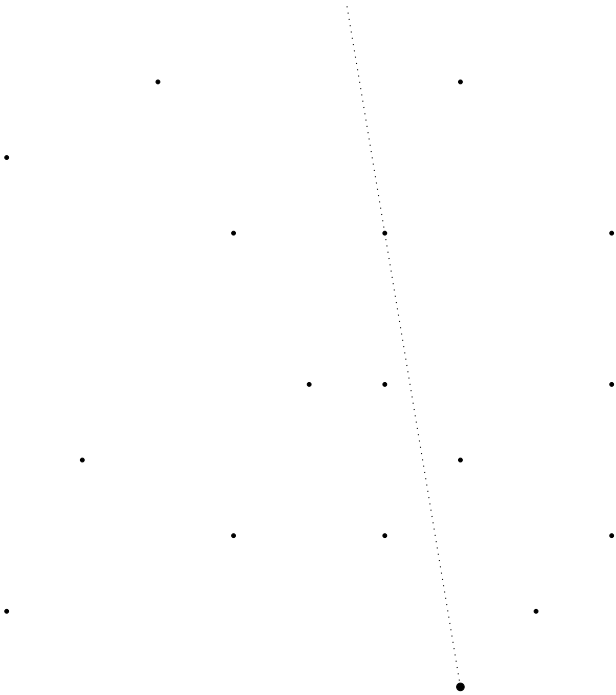


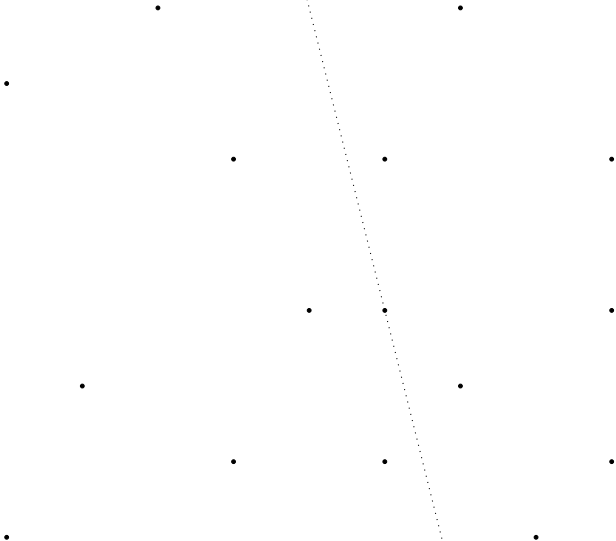


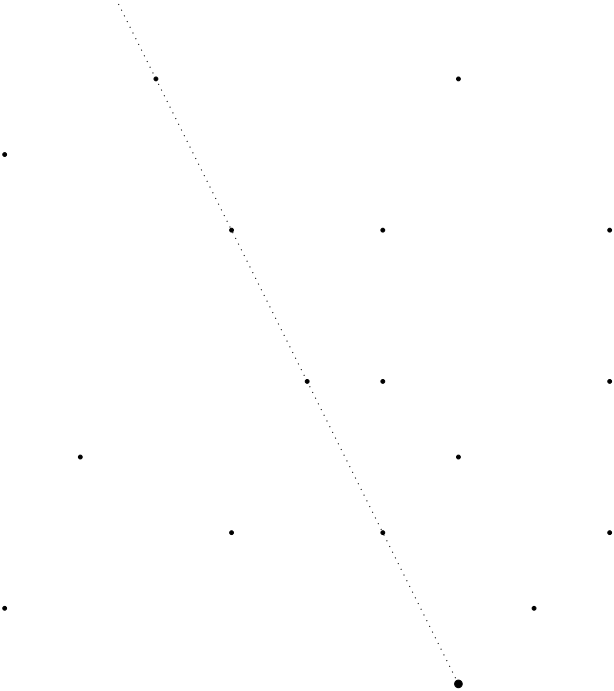


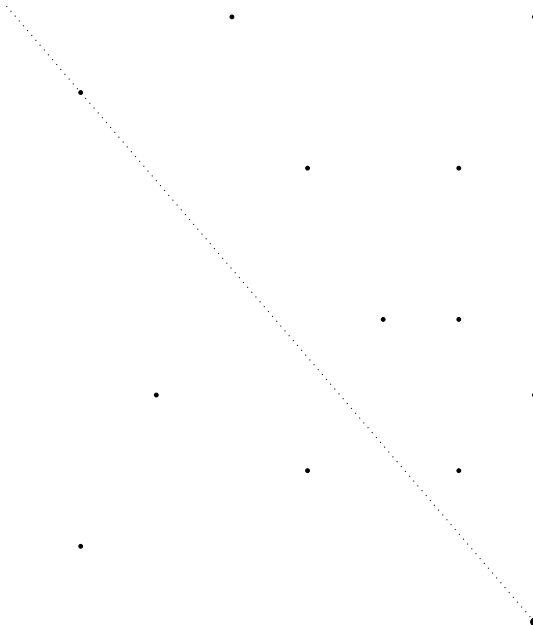




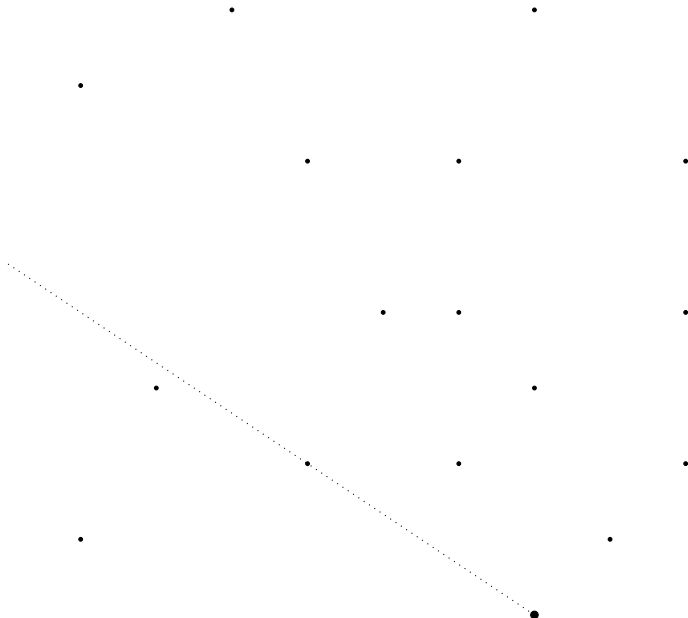


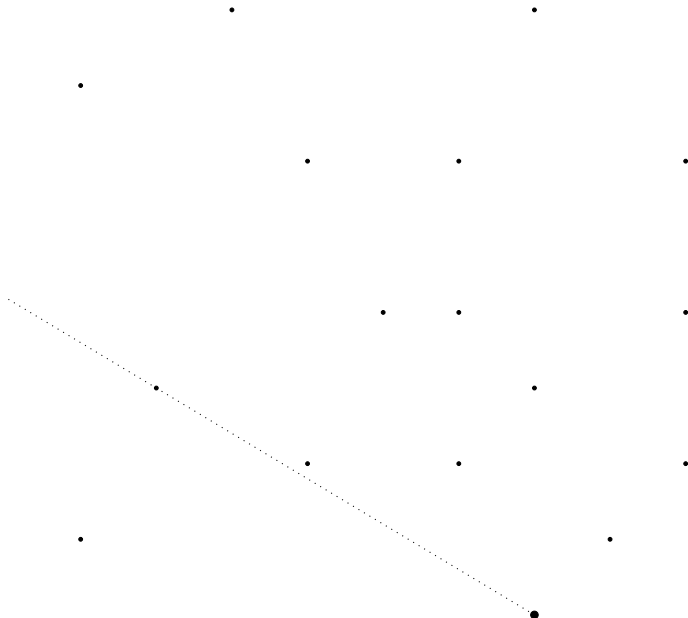


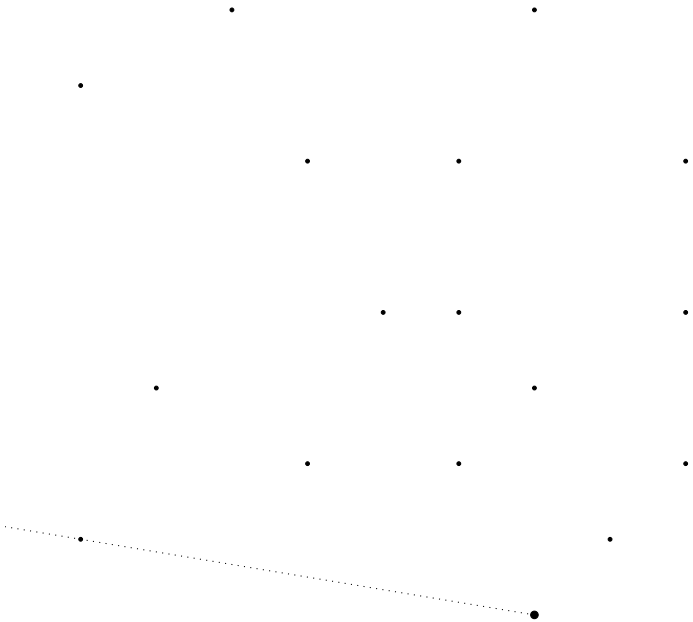


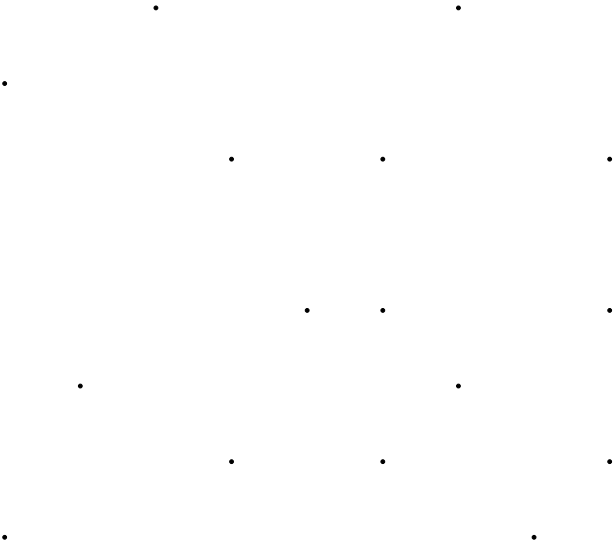


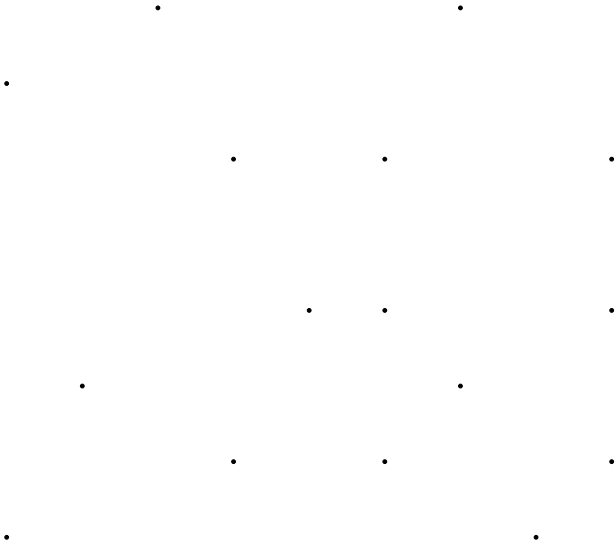












- ▶ Við köllum þessa aðferð *sópin* (e. *sweep line*).

- ▶ Við köllum þessa aðferð *sópin* (e. *sweep line*).
- ▶ Dæmi sem má leysa með sópnum:

- ▶ Við köllum þessa aðferð *sópin* (e. *sweep line*).
- ▶ Dæmi sem má leysa með sópnum:
  - ▶ Finna nálægustu tvo punkta í punktasetni.



- ▶ Við köllum þessa aðferð *sóþinn* (e. *sweep line*).
- ▶ Dæmi sem má leysa með sóþnum:
  - ▶ Finna nálægustu tvo punkta í punktasafni.
  - ▶ Finna Delaunay net punktasafns (reiknirit Fortunes).

- ▶ Við köllum þessa aðferð *sópin* (e. *sweep line*).
- ▶ Dæmi sem má leysa með sópnum:
  - ▶ Finna nálægustu tvo punkta í punktasafni.
  - ▶ Finna Delaunay net punktasafns (reiknirit Fortunes).
  - ▶ Athuga hvort safn línustrika skerist (reiknirit Shamos og Hoey).

- ▶ Við köllum þessa aðferð *sóþinn* (e. *sweep line*).
- ▶ Dæmi sem má leysa með sóþnum:
  - ▶ Finna nálægustu tvo punkta í punktasafni.
  - ▶ Finna Delaunay net punktasafns (reiknirit Fortunes).
  - ▶ Athuga hvort safn línustrika skerist (reiknirit Shamos og Hoey).
- ▶ Þessi dæmi eiga það öll sameiginlegt að við drögum beina línu (yfirleitt samsíða  $y$ -ásnum) í gegnum punktasafnið okkar.

- ▶ Við köllum þessa aðferð *sópin* (e. *sweep line*).
- ▶ Dæmi sem má leysa með sópnum:
  - ▶ Finna nálægustu tvo punkta í punktastafi.
  - ▶ Finna Delaunay net punktastafs (reiknirit Fortunes).
  - ▶ Athuga hvort safn línustrika skerist (reiknirit Shamos og Hoey).
- ▶ Þessi dæmi eiga það öll sameiginlegt að við drögum beina línu (yfirléitt samsíða  $y$ -ásnum) í gegnum punktastafið okkar.
- ▶ Dæmið sem við erum að skoða snýr línu með fasta miðju, svo kallaður *snúningssópur*.

- ▶ Við köllum þessa aðferð *sópin* (e. *sweep line*).
- ▶ Dæmi sem má leysa með sópnum:
  - ▶ Finna nálægustu tvo punkta í punktastafi.
  - ▶ Finna Delaunay net punktastafs (reiknirit Fortunes).
  - ▶ Athuga hvort safn línustrika skerist (reiknirit Shamos og Hoey).
- ▶ Þessi dæmi eiga það öll sameiginlegt að við drögum beina línu (yfirleitt samsíða  $y$ -ásnum) í gegnum punktastafið okkar.
- ▶ Dæmið sem við erum að skoða snýr línu með fasta miðju, svo kallaður *snúningssópur*.
- ▶ Snúningssópurinn er algengari í dæmum.

- ▶ Nýtum okkur þetta tækifæri og skoðum hvernig við getum útfært rúmfræði í heiltölum.

- ▶ Nýtum okkur þetta tækifæri og skoðum hvernig við getum útfært rúmfræði í heiltölum.
- ▶ Heilsti kosturinn við þessa aðferð er að við getum leyst dæmið án fleytitöluskekkju.

- ▶ Nýtum okkur þetta tækifæri og skoðum hvernig við getum útfært rúmfræði í heiltölum.
- ▶ Heilsti kosturinn við þessa aðferð er að við getum leyst dæmið án fleytitöluskekkju.
- ▶ Við geymum þá punkt sem tvennd af heiltölum.



- ▶ Nýtum okkur þetta tækifæri og skoðum hvernig við getum útfært rúmfræði í heiltölum.
- ▶ Heilsti kosturinn við þessa aðferð er að við getum leyst dæmið án fleytitöluskekkju.
- ▶ Við geymum þá punkt sem tvennd af heiltölum.
- ▶ Við þurfum að geta raðað punktunum eftir stefnuhorni.

- ▶ Nýtum okkur þetta tækifæri og skoðum hvernig við getum útfært rúmfræði í heiltölum.
- ▶ Heilsti kosturinn við þessa aðferð er að við getum leyst dæmið án fleytitöluskekkju.
- ▶ Við geymum þá punkt sem tvennd af heiltölum.
- ▶ Við þurfum að geta raðað punktunum eftir stefnuhorni.
- ▶ Við getum gert þetta án þess að reiknastefnu hornið.

- ▶ Nýtum okkur þetta tækifæri og skoðum hvernig við getum útfært rúmfræði í heiltölum.
- ▶ Heilsti kosturinn við þessa aðferð er að við getum leyst dæmið án fleytitöluskekkju.
- ▶ Við geymum þá punkt sem tvennd af heiltölum.
- ▶ Við þurfum að geta raðað punktunum eftir stefnuhorni.
- ▶ Við getum gert þetta án þess að reiknastefnu hornið.
- ▶ Köllum vendipunktinn  $P$  og punktanna sem við viljum bera saman  $X$  og  $Y$ .

- ▶ Nýtum okkur þetta tækifæri og skoðum hvernig við getum útfært rúmfræði í heiltölum.
- ▶ Heilsti kosturinn við þessa aðferð er að við getum leyst dæmið án fleytitöluskekkju.
- ▶ Við geymum þá punkt sem tvennd af heiltölum.
- ▶ Við þurfum að geta raðað punktunum eftir stefnuhorni.
- ▶ Við getum gert þetta án þess að reiknastefnu hornið.
- ▶ Köllum vendipunktinn  $P$  og punktanna sem við viljum bera saman  $X$  og  $Y$ .
- ▶ Berum fyrst saman  $X$  og  $Y$  eftir því hvort þeir séu fyrir ofan eða neðan vendipunktinn.

- ▶ Nýtum okkur þetta tækifæri og skoðum hvernig við getum útfært rúmfræði í heiltölum.
- ▶ Heilsti kosturinn við þessa aðferð er að við getum leyst dæmið án fleytitöluskekkju.
- ▶ Við geymum þá punkt sem tvennd af heiltölum.
- ▶ Við þurfum að geta raðað punktunum eftir stefnuhorni.
- ▶ Við getum gert þetta án þess að reiknastefnu hornið.
- ▶ Köllum vendipunktinn  $P$  og punktanna sem við viljum bera saman  $X$  og  $Y$ .
- ▶ Berum fyrst saman  $X$  og  $Y$  eftir því hvort þeir séu fyrir ofan eða neðan vendipunktinn.
- ▶ Punktar fyrir ofan fá minni forgang.

- Til að bera saman punktana  $X$  og  $Y$  ef þeir eru báðir fyrir ofan eða neðan vendipunktinn þá athugum við í hvaða átt við beygjum þegar við löbbum frá  $X$  til  $Y$  í gegnum punktinn  $P$ .

- ▶ Til að bera saman punktana  $X$  og  $Y$  ef þeir eru báðir fyrir ofan eða neðan vendipunktinn þá athugum við í hvaða átt við beygjum þegar við löbbum frá  $X$  til  $Y$  í gegnum punktinn  $P$ .
- ▶ Punkturinn  $X$  hefur þá meiri forgang ef beygjan er til hægri.

```

6 typedef struct { ll x, y; } pt;
7 pt topt(ll x, ll y) { pt r = {x, y}; return r; }
8 ll ccw(pt a, pt b, pt c)
9 {
10     ll r = a.x*(b.y - c.y) + b.x*(c.y - a.y) + c.x*(a.y - b.y);
11     if (r == 0) return r;
12     return r < 0 ? 1 : -1;
13 }
14
15 ll above(pt a)
16 {
17     if (a.x == 0 && a.y == 0) return 2;
18     return a.y < 0 ? 0 : 1;
19 }
20
21 int cmp(const void *p1, const void *p2)
22 {
23     pt a = *(pt*)p1, b = *(pt*)p2;
24     ll c = above(a), d = above(b);
25     return c != d ? c - d : ccw(a, topt(0, 0), b);
26 }

```



```

28 int main()
29 {
30     ll i, j, k, n, r;
31     scanf("%lld", &n);
32     while (n)
33     {
34         pt a[n], b[n];
35         for (i = 0; i < n; i++) scanf("%lld%lld", &a[i].x, &a[i].y);
36         if (n == 1) { printf("1\n"); scanf("%lld", &n); continue; }
37         for (r = 2, i = 0; i < n; i++)
38         {
39             for (j = 0; j < n; j++)
40                 b[j].x = a[j].x - a[i].x, b[j].y = a[j].y - a[i].y;
41             qsort(b, n, sizeof *b, cmp);
42             for (k = 2, j = 1; j < n - 1; j++)
43                 (ccw(b[j], b[j - 1], b[n - 1]) != 0)
44                     ? (k = 2) : (r = max(r, ++k));
45         }
46         printf("%d\n", r);
47         scanf("%lld", &n);
48     }
49     return 0;
50 }

```

- ▶ Við framkvæmum  $n$  sópa, einn fyrir hvern punkt.

- ▶ Við framkvæmum  $n$  sópa, einn fyrir hvern punkt.
- ▶ Í hverjum sóp röðum við punktasetninu, og löbbu svo í gegnum það einu sinni.

- ▶ Við framkvæmum  $n$  sópa, einn fyrir hvern punkt.
- ▶ Í hverjum sóp röðum við punktasetninu, og löbbu svo í gegnum það einu sinni.
- ▶ Svo tímaflækjan á hverjum sóp er  $\mathcal{O}(\quad)$ .

- ▶ Við framkvæmum  $n$  sópa, einn fyrir hvern punkt.
- ▶ Í hverjum sóp röðum við punktastafninu, og löbbu svo í gegnum það einu sinni.
- ▶ Svo tímaflækjan á hverjum sóp er  $\mathcal{O}(n \log n)$ .

- ▶ Við framkvæmum  $n$  sópa, einn fyrir hvern punkt.
- ▶ Í hverjum sóp röðum við punktasafninu, og löbbu svo í gegnum það einu sinni.
- ▶ Svo tímaflækjan á hverjum sóp er  $\mathcal{O}(n \log n)$ .
- ▶ Svo tímaflækjan í heildina er  $\mathcal{O}(\quad)$ .

- ▶ Við framkvæmum  $n$  sópa, einn fyrir hvern punkt.
- ▶ Í hverjum sóp röðum við punktasafninu, og löbbu svo í gegnum það einu sinni.
- ▶ Svo tímaflækjan á hverjum sóp er  $\mathcal{O}(n \log n)$ .
- ▶ Svo tímaflækjan í heildina er  $\mathcal{O}(n^2 \log n)$ .

