Тестові питания теорія алгоритмів

1. {х | q, — ін сктивна) — Продуктивна
2. {х | q, - не ін'сктивна) — Креативна, т-повна
3. {х | q, - сюр'сктивна) — Продуктивна
4. {х | q, - не сюр'сктивна) — Креативна, т-повна
5. {х | q, - бісктивна) — Продуктивна
6. {х | q, - РФ) — Продуктивна
7. {х | q, - не РФ) — Продуктивна
8. {х | q, - ПРФ) — Продуктивна
9. {х | q, - не ПРФ) — Продуктивна
10. {х | q, - константа) — Продуктивна
11. {х | q, - константа) — Продуктивна
12. {х | q, - поліном) — Продуктивна
13. {х | q, - не поліном) — Креативна, т-повна
14. {х | q, (х) = а) — Креативна, т-повна
15. {х | *E,--* {а, b)) — Продуктивна
16. {х | *E,* » {а, b}) — Креативна, т-повна
17. {х | *E, э* а} — Креативна, т-ловна
18. {х I /ï2 э а} — Креативна, т-ловна
19. {х I *E,* э х} — Креативна, т-ловна
20. {х I *E, 8* х} — Продуктивна
21. {х I *E, -* лроста} — Продуктивна
22. {х I *E, -* не лроста} — Продуктивна
23. {х i *E, -* не креативна} — Продуктивна
24. {х | *E, -* нескінченна} — ?
25. {х | *E, -* скінчена} — Продуктивна
26. {х | *E, -* ПPM) — Продуктивна
27. {х | *E, -* не ПPM) — Продуктивна
28. {х | *D, э* х) — Креативна, т-повна
29. {x | *D, э* a) — KpeaTиBHEl, m-FlOBHEI
30. {x | *D, э* a) @ N — KpeaTиBHEl, m-FlOBHEI
31. {x | *D, x* {a, b) ) — KpeaTиBHEl, m-FlOBHEI
32. {x | *D, --* {a, b) ) — ПpopyкTиBHEl
33. {x | *D, --* {a) ) — ПpopyкTиBHEl
34. {x | *D, 1* Ø) — KpeaTиBHEl, m-FlOBHEI
35. {x | *D, @* Õ z? {a, b)) — KpeaTиBH£l, m-FlOBH£I
36. {x | *D, -* PM) — ПpopyкTиBH£l
37. {x | *D, —* He PM) - ПpopyкTиBHEl
38. {x | *D, -* NPM) — ПpopyкTиBH£l
39. {x | *D, -* He NPM) — ПpopyкTиBH£l
40. {x | *D, -* He кpeaT.} — KpeaTиBH£l, m-FlOBH£I
41. {x | *D, -* кpeaT.) — ПpopyкTиBH£l
42. {x | *D, -* пpocTa) — ?
43. {x | *D, -* He пpocTa) — ПpopyкTиBH£l
44. {x | *D, -* cкiHчeHHa) — ПpopyKTиBH£l?
45. {x | *D, -* HecкiHчeHHa) — ПpopyKTиBH£l
46. {mod(x, 5) | ę, — PO) — ?
47. {mod(x, 5) | q, — He PO) — NPM
48. {mod(x, 7) | q, — He ПPФ} — NPM
49. {sg(x + 2) — x) | p› — 6İCkTlñBHã) — ?
50. {sg(x + 1) — x) | p, — cюp cKTHBH£i} — ?
51. {(x + 6) • nsg(x) I x c *E,) —* NPM
52. {(x + 3) • nsg(x) I x c *E,) —* NPM
53. {(x + 2) • nsg(x — 1) I x g Ex} — NPM?
54. {x I sg(u(x, x)) = 1}, ge u(z, x) — yHiB. PO дл»

ПPФ1 — PM we NPM

1. {x I nsg(u(x, x)) = 1}, Ae u(z, x) - yHİB. PO pл»

ПPФ1 — PM He NPM

1. {x | nsg(u(x, x)) = 0), Ae u(z, x) - yHİB. PO pл»

ПPФ1 — PM He NPM

1. {a - x | Dx - NPM) — NPM?
2. {а - х | Dx - не ПPM) — ПPM
3. {х | (0,5) с *D2)* — Креативна

Додаток

Теорема 5.2.2. 1) *Якщо А продуктивна, то А В i В А продуктивні.*

1. *Якщо А креативна та В с PПM, то А В i В А креативні.*
2. *Якщо А продуктивна та В $, то А В i В А продуктивні.*
3. *Якщо А креативна, В $ i В с PПM, то А В i В А креативні.*