小小青蛙听风就是雨

Hiedano Akyuu、Oneman
233、KR12138 $2019 \ \hbox{\it ft} \ 10 \ \hbox{\it ft} \ 24 \ \hbox{\it ft}$

1	E	录				4.4.2 边剖分	17
1.1 KMP 1 4.6 かか材 12 1.2 FNKNP 1 4.6 かか材 12 1.3 Manacher 1 4.7 15年科 16 1.4 中的向い大庁 2 4.8 は投材をTreap 15 1.5 信が 2 4.8 は投材をTreap 15 1.5 信が 2 4.8 は投材をTreap 15 1.5.1 信が 2 4.8 は投材をTreap 15 1.5.2 DC3 2 4.8 は投稿を使み体 22 1.7 AC 自动形 3 4.10.1 CDQ 2 2 1.7 AC 自动形 4 4.10.1 CDQ 2 2 1.7 AC 自动形 4 4.10.1 CDQ 2 2 1.7 は気化し口 2 2 1.7 は気化し口 4 4.10.1 CDQ 2 2 1.7 は気化し口 4 4.10.1 CDQ 2 2 1.7 は気化し口 4 4.10.1 CDQ 2 2 2.1 生体几何 5 4.10.1 SEM 2 2 2.1 生体几何 6 4.12 性外基 2 2 2.1 生体几何 6 4.12 性外基 2 2 3.1.3 見切店 6 4.10 は財産 2 2 3.1.3 見切店 6 5.3 加計 10 は財産 2 2 3.1.3 見切信 6 6.2 かる取り 2 2 3.1.3 見切信 7 6 数学 3 2 3.2.1 性小皮がは 7 6 数学 3 2 3.2.2 Krastal 8 6 6.2 反対 2 2 3.2.2 kry-性成材 8 6 6.2 反対 2 2 3.2.3 数か生成材目後 8 6.3 成別回 2 2 3.3 はりにん 8 6.4 原因を分析 2 2 3.3 はりにん 8 6.3 成別回 2 2 3.3 はりにん 8 6.4 原因を分析 2 2 3.3 はりにん 8 6.3 成別回 2 2 3.3 はりにん 8 6.4 原因を分析 2 2 3.3 はりにん 8 6.3 成別回 2 2 3.3 はりにん 8 6.4 原因を分析 2 2 3.3 はりにん 8 6.3 成別回 2 2 3.3 はりにん 8 6.4 原因を分析 2 2 3.3 はりにん 9 6.3 変別を対し 2 2 3.3 はりにん 9 6.3 変別を対し 2 2 3.3 はりにん 9 6.3 変別を対し 2 2 3.3 はりにん 8 6.4 原因を分析 2 2 3.3 はりにん 8 6.4 原因の分析 2 2 2 3.3 はりにん 8 6.4 原因の					4.5	1 0413	
12 EX-KMP	1	字符	· 串			4.5.1 Treap	17
1. 相等的人表示 1 47 王原列 15 1. 日本的時人表示 2 48 核穀材 Traup 15 1. 5. 日都名 2 48 核穀材 Traup 15 1. 5. 日都名 2 48 核穀材 Traup 15 1. 5. 日都名 2 48 核穀材 Traup 15 1. 5. 日本の 2 49 KD Tree 2 2 1. 6. 日本の 2 41 0 分布 2 2 1. 7. 日本の 3 410.1 CDQ 2 2 1. 7. 日本の 4 410.1 CDQ 2 2 1. 1						1 0	
1.4 中の最小表示 2 4.8 村会報 15 15 に接数組 2 4.8 技数組合 Troop 15 15 に接数組 2 4.8 技数組合 Troop 15 15 に						11 T 17	
1.5.日 が		1.3			4.7	主席树	18
1.5.1 俗情ら為 2 4.9.8 代力で応収 22 1.6 回文目动材 2 4.10 分音 22 1.7 AC 自動机 3 4.10.1 CPQ 22 1.7.1 多投い配 3 4.10.3 dau on tree 22 1.8 所報自动材 4 4.10.4 整体小分 22 1.8 所報自动材 4 4.10.4 整体小分 22 2.1 連扎厂所 4 4.11.1 音通分 22 2.2 連扎厂所 4 4.11.1 音通分 22 2.2 連扎厂所 4 4.11.1 音通分 22 3.1 配路 6 4.12 競性核 22 3.1 配路 6 4.13 競性核 22 3.1 配路 6 5.1 SUS 22 3.1.3 Flord 6 5.1 SUS 22 3.1.4 交环 6 5.2 动态 PP 22 3.1.5 聚分外 6 5.3 数决 PP 22 3.2.1 产业联所 7 6 数学 22 3.2.2 产业联所 7 6 数学 22 3.2.2 产业联所 7 6 数学 22 3.2.2 产业联所 7 6 数学 22 3.2.3 次分生联所 8 6.2 数数矩 22 3.3 初的直径 8 6.3 数数矩 22 3.3 初的直径 8 6.4 Pallert-Rho 22 3.4 (平静 LCA 8 6.5 3 新速 22 3.4 中枢 1 Pallert-Rho 22 3.5 次列制与有间附端理性 9 6.5.1 EX-GCD 来避元 22 3.5 次列制与可问联理性 9 6.5.1 EX-GCD 来避元 22 3.5 次列制与可问联理性 9 6.5.1 EX-GCD 来避元 22 3.5 次升量 11 6.6.4 一般性直动水法 22 3.5 次升量 11 6.6.4 一般性直动水法 22 3.5 次列制与有间附端理性 9 6.5.1 EX-GCD 来避元 22 3.5 次列制与可问联理性 9 6.5.1 EX-GCD 来避元 22 3.5 次列制 22 数分量 11 6.6.4 一般性直动水法 22 3.5 次列制 11 6.6.4 一般性直动水法 22 3.5 次升量 11 6.6.4 一般性直动水法 22 3.5 次升量 11 6.6.5 医化子 22 数量的 22 3.5 次升量 11 6.6.4 一般性直动水法 22 3.5 次升量 11 6.6.4 一般性直动水法 22 3.5 产业时间 4 6.11 音频流 22 3.5 产业时间 4 6.12 音级声音 22 3.5 数分量 4 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2				=	4.8	14414	_
1.5.2 DC3 2 4.9 K-D Tree 2 2 1.6 回文目前		1.5					19
1.6 回文自动性 2 4.10 分音 22 1.7.1 を根匹配 3 4.10.1 CDQ 2 1.7.1 を根匹配 3 4.10.2 点分音 22 1.7.2 自动机上り 3 4.10.3 deu on tree 22 1.8 所報自动性 4 4.10.3 deu on tree 22 1.8 所報自动性 4 4.10.4 整体二分 22 2 计探し何 4 4.11.1 普遍分类 22 2.1 元机厂 4 4.11.1 普遍分类 22 2.2 元机厂 6 4.10 表学程 22 3 随路 6 4.10 表学程 22 3 随路 6 4.10 表学程 22 3 1.1 かりにない 6 5.2 から DP 22 3.1.1 かりにない 6 5.1 SOS 22 3.1.3 Flord 6 5.2 から DP 22 3.1.4 が手 6 5.3 前来 DP 22 3.1.4 が手 6 5.3 前来 DP 22 3.1.5 差分療療 7 6 数学 22 3.2.1 かけに対け 7 6 数学 22 3.2.2 かた住政計 8 6 6.2 成数等 22 3.2.3 対外性反性 8 6 6.1 紅斑炎 22 3.2.3 対外性反性 8 6 6.2 成数等 22 3.3 利的自任 8 6 6.2 成数等 22 3.3 月的自由联派性 9 6.5 高级等 22 3.3 月的自任 8 6 6.4 高级等 22 3.3 月的自由联派性 9 6.5 高级等 22 3.3 月的自任 8 6 6.4 高级等 22 3.3 月的自由联派性 9 6.5 高级等 22 3.3 月的自由联派性 9 6.5 高级等 22 3.5 元的目与自由联派性 9 6.5 高级等 22 3.5 元 日間 6.6 日は政策 22 3.5 元 日間 11 6.6 日は政策 22 3.5 元 日間 11 6.6 日は政策 22 3.5 元 日間 11 6.8 民T 22 3.6 日本 24年 24日 24年 24日 24年 24日				2		4.8.2 树状数组套线段树	21
1.7 AC 自动性、 3 4.10.1 CDQ 22 1.7.2 自动性人口P 3 4.10.2 点分音 22 1.8 后蒙自动性、 4 4.10.2 点分音 22 1.8 后蒙自动性、 4 4.10.4 繁性に分 22 2 三単儿何 4 4.10.4 繁性に分 22 2.三単儿何 4 4.11.1 普頭分集 22 2.三単儿何 6 4.11.1 普頭分集 22 3.11.1 回転 6 4.11.1 野原 22 3.11.1 回転 6 4.11.1 野原 22 3.11.1 回転 6 5.3 数据 22 3.12 SPFA 6 4.13 可染相同 22 3.12 SPFA 6 5.3 SOS 22 3.13 Floyd 6 5.3 疑疑 DP 2 3.3 SPFA 6 5.3 SOS 22 3.3 SPFA 6 5 SPFA 7 S				2	4.9	K-D Tree	22
1.7.1 を検い配 3		1.6	回文自动机	2	4.10) 分治	22
1.7.2 自动机上PP 3 4.10.4 数件元分 22 1.8 京郷自动机 4 4.10.4 数件元分 22 1.1 対理所 4 4.10.4 数件元分 22 1.1 地理所 4 4.10.4 数件元分 22 三重儿阿 4 4.11.3 対理所 22 三重儿阿 6 4.13 可奈壽阿 22 3.1 対理所 6 4.13 可奈壽阿 22 3.1.1 Dijkstra 6 4.13 阿奈壽阿 22 3.1.1 Dijkstra 6 5.3 赤龙 関 22 3.1.2 SPPA 6 5.1 SOS 22 3.1.3 Ployd 6 5.2 动态 DP 2 22 3.1.4 负环 6 5.3 赤龙 関 22 3.1.2 Ployd 6 5.2 动态 DP 2 22 3.1.4 负环 6 5.3 赤龙 関 22 3.1.2 Ployd 7 6 5.3 新天 DP 2 22 3.1.4 负环 6 5.3 赤龙 DP 2 22 3.1.4 负环 6 5.3 小龙 DP 2 22 3.1.4 负环 6 5.3 小龙 DP 2 22 3.1.4 负环 6 5.3 小龙 DP 2 22 3.3.5 YP 2 3.2.1 Prin 7 6.1 知序炎 22 3.2.2 Kruskal 8 6.2 反政治 22 Kruskal 8 6.3 成實稅 22 从小生成时 8 6.2 反政治 22 从小生成时 8 6.2 反政治 22 从小生成时 8 6.3 成實稅 22 从小生成时 9 6.5.1 EXCO 水进元 22 3.3.4 化介工 13 自己公 8 6.3 成實稅 22 3.3.4 初直径 8 6.3 成實稅 22 3.3.4 初直径 8 6.3 成實稅 22 3.3.5 中区 10 6.6.1 反政治 22 3.3.5 中区 10 6.6.2 東華 中教的永江政教 22 3.3.5 中区 10 6.6.2 東華 中教的永江政教 22 3.3.5 中区 10 6.6.1 原政教育 22 3.3.5 中区 10 6.6.1 原政教育 22 3.3.5 中区 10 6.6.1 原政教育 22 3.3.5 中区 10 6.6.2 東華 中教的永江政教 22 3.3.5 中区 10 6.6.2 東華 中教的永江政教 22 3.3.5 中区 10 6.6.2 東華 中教的永江政教 22 3.3.5 中区 10 6.6.1 原政教育 22 3.3.5 中区 10 6.6.1 原政教育 22 3.3.5 中区 10 6.6.2 東華 中教的永江政教 22 3.3.5 中区 10 6.6.2 東華 中教的永江政教 22 3.3.5 中区 10 6.6.2 東華 中教的永江政教 22 3.3.5 中区 10 6.6.1 原政教育 22 4 4 校正教 4 4 4 6 6.12 教育所 22 4 4 校正教 4 4 6 6.12 教育所 22 4 4 校正教 4 4 6 6.12 教育所 22 4 4 校正教 4 4 6 6.12 教育所 22 4 4 校正教 4 4 6 6.12 教育所 22 4 4 校正教 4 4 6 6.13 教育所 22 4 4 校正教 4 4 6 6.13 教育所 22 4 4 校正教 4 4 6 6.13 教育所 22 4 4 校正教 4 4 6 6.13 教育所 22 4 4 校正教 4 4 6 6.13 教育所 22 4 4 校正教 4 6 6.13 教育所 22 4 4 校正教 4 4 6 6.13 教育所 22 4 4 校正教 4 4 6 6.13 教育所 22 4 4 校正教 4 4 6 6.13 教育所 22 4 4 校正教 4 4 6 6.13 教育所 22 4 4 校正教 4 6 6 6 4 4 春秋 4 6 6 6 4		1.7	AC 自动机	3		4.10.1 CDQ	22
18			1.7.1 多模匹配	3		4.10.2 点分治	22
11 1 1 1 1 1 1 1 1			1.7.2 自动机上 DP	3		4.10.3 dsu on tree	22
2 计算しに		1.8	后缀自动机	4		4.10.4 整体二分	22
2.1 三维几何					4.11	. 分块	22
22 三姓几何	2			4		4.11.1 普通分块	22
22 三種儿何 6 4.12 競性素 22 3 開節 6 3.1 規矩路 6 3.1 知政路 6 3.1 知政路 6 3.1 知政路 6 3.1 以政路 6 6 3.1 SOS 22 3.1.2 SPFA 6 6 5.1 SOS 22 3.1.3 Floyd 6 5.2 动态 DP 22 3.1.5 差分対束 7 6 数学 22 3.1.6 光光 大田 7 6 数学 22 3.1.7 上田 7 6 数学 22 3.1.8 上 1 中加 7 6 数学 22 3.2.1 上田 7 6 1 上田 2 2 2 3 3 1 上田 2 2 3 3 1 上田 2 2 3 3 1 上田 2 3 3 3 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1		2.1	二维几何	4		4.11.2 莫队	25
3 開発 1 日本		2.2	三维几何	6	4.12		25
3 開紀 3.1.							23
3.1.1 Dijistra	3						25
3.1.2 SPFA. 6 5.1 SOS 2.2 3.3.3 Floyd 6 5.2 3が8 DP 2.2 3.1.4 気环 6 5.3 が3 DP 2.2 3.1.4 気环 6 5.3 が3 DP 2.2 3.1.4 気环 7 6 数学 2.2 が8 DP 2.2 3.2.2 をいまぬは 7 6 数学 2.2 Kruskal 8 6.2 成数筛 2.2 3.2.3 是小生成材 8 6.2.1 埃筛 2.2 3.2.3 是小生成材 8 6.2.1 埃筛 2.2 3.2.3 是小生成材 8 6.2.2 3.2.3 是小生成材 8 6.2.3 版列定 2.2 3.3.3 材的直径 8 6.3.1 Miller Rabin 2.2 3.3.3 材的直径 8 6.3.1 Miller Rabin 2.2 3.3.4 Tarjan 高线 8 6.4.1 pOllard-Rho 2.2 3.4.2 位增 LCA 8 6.5 逆元 2.2 3.4.2 位增 LCA 8 6.5 逆元 2.2 3.5 元间图与有向图联通性 9 6.5.1 EX-CCD 求逆元 2.2 3.5.2 析 9 6.5.3 除棄避元 2.2 3.5.3 をDCC 10 6.6 股対政策 2.2 3.5.2 析 9 6.5.3 除棄避元 2.2 3.5.3 をDCC 10 6.6 股対政策 2.2 3.5.4 v-DCC 10 6.6.1 阪社政策 2.2 3.5.5 SCC 10 6.6.2 求单个数的成功函数 2.2 3.5.5 SCC 10 6.6.2 求单个数的成功函数 2.2 3.5.6 2-SAT 11 6.6.3 的対政策 2.2 3.5.6 2-SAT 11 6.6.4 使数性函数求法 2.2 3.5.6 2-SAT 11 6.6.4 使数性函数求法 2.2 3.5.6 2-SAT 11 6.6.4 使数性函数求法 2.2 3.5.7 支配材 11 6.6.4 使数性函数求法 2.2 3.5.7 支配材 11 6.6.4 使数性函数求法 2.2 3.5.2 提示费用最大流 12 6.9 N 次剩余 2.2 3.7.3 是大流-Dinic 13 6.11 高排清元 2.2 3.7.3 是大流-Dinic 13 6.11 高排清元 2.2 3.7.3 上下界流 14 6.1.2 异皮方程组消元 2.2 3.7.3 上下界流 14 6.1.2 异皮方程组消元 2.2 4.2.2 量小费用最大流-Dij+Dinic 13 6.11 高排清元 2.2 4.2 2 量小费用最大流-Dij+Dinic 13 6.11 高排清元 2.2 4.2 2 量外理解析 14 6.1.2 并成第 2.2 4.2 2 青型机线设材 14 6.1.2 并成第 2.2 4.2 2 青型机线设材 14 6.1.2 异皮方程组消元 2.2 4.2 2 青型机线设材 14 6.1.2 并成第 2.2 4.2 2 青型机线设材 14 6.1.2 异皮方程组消元 2.2 4.2 2 青型机线设材 14 6.1.2 异皮方程组消元 2.2 4.2 2 青型机线设材 14 6.1.2 异皮方程组消元 2.2 4.2 2 青型机线设材 14 6.1.2 并成第 2.2 4.2 2 青型机线设料 14 6.1.2 并成第 2.2 4.2 2 青型机线设料 14 6.1.2 并成第 2.2 4.2 2 青型机线设料 14 6.1.2 并成第 2.2 4.2 2 青型机械设设材 14 6.1.2 并成第 2.2 4.2 2 青型机线设设材 14 6.1.2 并成第 2.2 4.2 2 青型机线设设材 14 6.1.2 并成2 4.2 2 有数规划设设设 15 6.1.6 NTT 2.2 2 4.2 2 有数规划设设 15 6.1.7 至 4.2 2 有数规划设设 15 6.1.7 至 4.2 2 有数规划设设 15 6.1.7 至 4.2 2 有数规划设 15 6.1.7 至 4.2 2 有数规划设 15 6.1.7 至 4.2 2 有数规划设 15		3.1	最短路	6		757176	
3.1.3 Floyd 6 5.2 対応 DP 22 3.1.5 差分约束 7 7 82 3.2.1 Prim 7 6 数学 22 3.2.1 Prim 7 6 数学 22 3.2.2 Kruskal 8 6.2 页线新 22 3.2.3 最小生成时增数 8 6.2.1 埃筛 22 3.2.4 次小生成时 8 6.2.2 线筛 22 3.2.3 最小来很比成村 8 6.3.1 Miller Rabin 22 3.2.3 相关的整性 8 6.3.1 Miller Rabin 22 3.4 LCA 8 6.4 原因数分解 22 3.4.1 Tarjan 离线 8 6.4 原因数分解 22 3.4.2 信事 LCA 8 6.5 遊元 22 3.5.1 別点 9 6.5.2 线性筛逆元 22 3.5.1 別点 9 6.5.2 线性筛逆元 22 3.5.2 好性 9 6.5.3 新療運元 22 3.5.3 PDC 10 6.6.1 咬过酸量 22 3.5.2 VC 10 6.6.1 咬过酸量 22 3.5.4 v-DCC 10 6.6.1 咬过酸量 22 3.5.2 DVB 11 6.6 改建数量 22 3.5.2			· ·	6 5	动态	规划	2 5
3.1.4 角环			3.1.2 SPFA	6	5.1	SOS	25
3.1.5 差分约束 7 6 数学 226 3.2.1 Prim 7 6.1 矩阵类 256 3.2.2 Kruskal 8 6.2 成数節 253 3.2.3 最小生成村计数 8 6.2.2 扶障 253 3.2.4 次小生成村 8 6.2.2 扶障 253 3.2.5 最小乘程生成材 8 6.2.2 大障 253 3.2.4 次小生成村 8 6.3.1 Miller Rabin 253 3.4.1 Tarjan 高线 8 6.4.4 反同数分解 252 3.4.1 Tarjan 高线 8 6.4.4 反同数分解 252 3.4.1 Tarjan 高线 8 6.4.1 Pollard-Rho 253 3.4.2 信用 LCA 8 6.5 逆元 253 3.5.1 割点 9 6.5.2 技性精逆元 253 3.5.1 割点 9 6.5.2 技性精逆元 253 3.5.1 割点 9 6.5.2 技性精逆元 253 3.5.2 桥 9 6.5.3 防寒逆元 253 3.5.3 eDCC 10 6.6.5 防疾衰炎 253 3.5.4 v-DCC 10 6.6.1 反投线筛 253 3.5.5 SCC 10 6.6.2 求单不数的政技病数 253 3.5.5 SCC 10 6.6.1 反投线筛 253 3.5.6 2-SAT 11 6.6.3 反拉降系 253 3.5.7 支配材 11 6.6.4 一般代性函数求法 253 3.5.7 支配材 11 6.6.8 CRT 253 3.6.1 最大医心切牙利 11 6.7 EX-GCD 253 3.6.1 最大医心切牙利 11 6.7 EX-GCD 253 3.6.1 最大医心切牙利 11 6.7 EX-GCD 253 3.6.2 常校匹除上怀M 12 6.9 N 次剩余 253 3.6.1 最大医心切牙利 11 6.7 EX-GCD 253 3.7 网络藻 13 6.10 数论分块 252 3.7 网络藻 13 6.10 数论分块 252 3.7 Pd 造成 14 6.12 対抗 256 以 2			3.1.3 Floyd	6	5.2	动态 DP	25
3.2 量小生成材 7 6 数学 3.2.1 Prim 7 6 数学 3.2.2 Kruskal 8 6.2 贩養筛 3.2.3 量小生成材寸数 8 6.2.1 埃筛 3.2.4 次小生成材寸数 8 6.2.2 线筛 3.2.5 量小乘程生成材 8 6.3 质数利定 3.2.5 量小乘程生成材 8 6.3 所数利定 3.3 村102 8 6.4 质超数分解 3.4 LOA 8 6.4 原因数分解 3.4.1 Tarjan 高线 8 6.4.1 Pollard-Rho 3.4.2 信持 LOA 8 6.5 远元 3.5 无向图与有向图联通性 9 6.5.1 EX-GCD 求逆元 3.5.2 析 9 6.5.2 线性筛逆元 3.5.3 eDCC 10 6.6 胶拉腐数 3.5.4 v-DCC 10 6.6 胶拉腐数 3.5.5 SCC 10 6.6.2 家单个数的放拉筛毒 3.5.7 支配材 11 6.6.2 家单个数的放拉函数 3.5.7 支配材 11 6.6.2 家单个数的放拉筛毒 3.6.1 最大压配向升 11 6.8 CRT 3.6.2 带权匹配-KM 12 6.9 N 次剩余 3.7.2 最大费用最大流-Diric 13 6.11 書通清元 3.7.1 最大流-Diric 13 6.11.1 書通清元 22 3.8 成立路 开凝 14 6.12 吴胜乌斯强 22 4.2 数股相 14 6.12 吴胜乌斯强 22 4.2 数股相 14 6.12 共和高新 22 <td></td> <td></td> <td></td> <td>6</td> <td>5.3</td> <td>插头 DP</td> <td>25</td>				6	5.3	插头 DP	25
3.2.1 Prim			3.1.5 差分约束	7			
3.2.2 Kruskal		3.2	最小生成树	7 6	数学	£	2 5
3.2.3 最小生成村計数 8 6.2.1 埃筛 25 3.2.4 次小生成村 8 6.2.2 线筛 27 3.2.4 次小生成村 8 6.3 版数判定 22 3.3 树的宜径 8 6.4 质因数分解 22 3.4 LCA 8 6.4 质因数分解 22 3.4.1 Tarjan 高线 8 6.4.1 POlard-Rho 22 3.4.2 倍增 LCA 8 6.5 逆元 22 3.5.3 Findle与有问图联通性 9 6.5.1 EX-GCD 求逆元 22 3.5.1 割点 9 6.5.2 线性筛逆元 22 3.5.3 e-DCC 10 6.6 財立救衛 22 3.5.4 v-DCC 10 6.6.1 欧拉线筛 22 3.5.5 SCC 10 6.6.2 求单个数的政拉威教 25 3.5.6 2-SAT 11 6.6.3 成社降幂 25 3.5.7 支配材 11 6.7 EX-GCD 22 3.6.1 最大匹配/匈牙利 11 6.7 EX-GCD 22 3.6.1 最大匹配/匈牙利 11 6.8 CRT 22 3.7.1 最大衛田衛 12 6.9 N 於剩余 22 3.7.1 最大衛田衛 12 6.9 N 於剩余 22 3.7.1 最大衛田衛 14 6.12 専済所 22<			3.2.1 Prim	7	6.1	矩阵类	25
3.2.4 次小生成村 8 6.3 质数判定 22 3.2.5 裏小乗程生成材 8 6.3 质数判定 22 3.3 相的直径 8 6.3.1 Miller Rabin 22 3.4 LCA 8 6.4.1 Pollard-Rho 22 3.4.2 倍增 LCA 8 6.5 逆元 22 3.5 无向图与有向图联通性 9 6.5.1 EX-GCD x设元元 22 3.5.1 割点 9 6.5.2 线性筛逆元 22 3.5.2 桥 9 6.5.3 防飛逆元 22 3.5.4 *DCC 10 6.6.1 改社函数 22 3.5.5 SCC 10 6.6.1 改投婚筛 22 3.5.7 支配材 11 6.6.3 改投降需 22 3.5.7 支配材 11 6.6.4 砂投售的数求法 22 3.6.1 最大匹配向牙利 11 6.6.4 砂投售的数求法 22 3.6.2 带权匹临场 12 6.9 N 次剩余 22 3.7 网络流 13 6.10 数论分块 22 3.7.1 最大院心时时 13 6.11 高斯消元 2 3.7.2 最小费用最大流心时时 13 6.11 高期消元 2 3.8 欧拉路 14 6.12 莫比乌斯岛 2 4 数据結果 14 6.12 禁政行 2 <td></td> <td></td> <td>3.2.2 Kruskal</td> <td>8</td> <td>6.2</td> <td>质数筛</td> <td>25</td>			3.2.2 Kruskal	8	6.2	质数筛	25
3.2.5 最小乘积生成材			3.2.3 最小生成树计数	8		6.2.1 埃筛	25
3.3 村的直径			3.2.4 次小生成树	8		6.2.2 线筛	25
3.4 LCA 8 6.4 原因数分解 25 3.4.1 Tarjan 高线 8 6.4.1 Pollard-Rho 22 3.4.2 倍增 LCA 8 6.5 遊元 22 3.5 无向图与有向图联通性 9 6.5.1 EX-GCD 求逆元 22 3.5.1 割点 9 6.5.2 线性筛逆元 22 3.5.3 e-DCC 10 6.6 欧拉函数 25 3.5.4 v-DCC 10 6.6.1 欧拉绿筛 25 3.5.5 SCC 10 6.6.2 李个教的改拉翁数 25 3.5.6 2-SAT 11 6.6.3 欧拉降高 25 3.5.7 支配材 11 6.6.4 一般根性函数求法 25 3.6.1 最大匹配向牙利 11 6.8 CRT 25 3.6.1 最大匹配向牙利 11 6.8 CRT 25 3.7 网络流 13 6.10 数论分块 25 3.7.1 最大流-Dinic 13 6.11 高斯消元 25 3.7.2 最小费用最大流-Dij+Dinic 13 6.11 高斯消元 25 3.7.3 上下界流 14 6.12 學此乌斯反演 25 4 数据结构 14 6.12 學此乌斯反演 25 4.2 裁談 14 6.12 學此乌斯反演 25 4.2 裁談 14 6.12 典的系统 <td< td=""><td></td><td></td><td>3.2.5 最小乘积生成树</td><td>8</td><td>6.3</td><td>质数判定</td><td>25</td></td<>			3.2.5 最小乘积生成树	8	6.3	质数判定	25
3.4.1 Tarjan 离线		3.3	树的直径	8		6.3.1 Miller Rabin	25
3.4.2 信增 LCA 8 6.5 逆元 25 3.5 天向图与有向图联通性 9 6.5.1 EX-GCD 求逆元 25 3.5.1 割点 9 6.5.3 阶乘逆元 25 3.5.2 桥 9 6.5.3 阶乘逆元 22 3.5.3 e-DCC 10 6.6 胶拉线敷 22 3.5.5 SCC 10 6.6.1 胶拉线筛 25 3.5.5 SCC 10 6.6.2 求单个数的欧拉函数 25 3.5.6 2-SAT 11 6.6.3 欧拉蜂幂 25 3.5.7 支配耐 11 6.6 4.0 級投球署 25 3.6.1 最大匹配向牙利 11 6.7 EX-GCD 22 3.6.1 最大匹配向牙利 11 6.8 CRT 22 3.7 网络流 12 6.9 N 次剩余 25 3.7 國本流、上海市最市流、上海市最市流、上海市最市流、上海市最市流、上海市最市流、上海市最市流、上海市最市流、上海市最市流、上海市最市流、上海市最市流、上海市最市流、上海市最市流、上海市最市流、上海市最市高市市市市市市市市市市市市市市市市市市市市市市市市市市市市市市市市市市		3.4	LCA	8	6.4	质因数分解	25
3.5 元向图与有向图联通性			3.4.1 Tarjan 离线	8		6.4.1 Pollard-Rho	25
3.5.1 割点			3.4.2 倍增 LCA	8	6.5	逆元	25
3.5.2 F		3.5	无向图与有向图联通性	9		6.5.1 EX-GCD 求逆元	25
3.5.3 c-DCC 10 6.6 欧拉函数 25 3.5.4 v-DCC 10 6.6.1 欧拉线筛 25 3.5.5 SCC 10 6.6.2 求单个数的欧拉函数 25 3.5.6 2-SAT 11 6.6.3 欧拉降幂 25 3.5.7 支配材 11 6.6.3 欧拉降幂 25 3.5.8 2-DKB 11 6.7 EX-GCD 25 3.6.1 最大匹配-匈牙利 11 6.8 CRT 25 3.6.2 带权匹配-MM 12 6.9 N 次剩余 25 3.7 网络流 13 6.10 数论分块 25 3.7.1 最大流-Dinic 13 6.11 高斯消元 25 3.7.1 最大流-Dinic 13 6.11 高斯消元 25 3.7.2 最小费用最大流-Dij+Dinic 13 6.11 青斯消元 25 3.7.3 上下界流 14 6.12 臭比乌斯反演 25 3.8 欧拉路 14 6.12 臭比乌斯函数 25 3.9 Prufer 序列 14 6.12 其比乌斯函数 25 4 数据结构 14 6.12 其比乌斯函数 25 4.2 技験材 14 6.13 BSGS 25 4.2.1 带优先级线段树 14 6.14 FFT 25 4.2.2 吉司机线段树 14 6.15 FWT 25 4.2.3 线段树维护扫描线 15 6.16 NTT 25 4.2.3 线段树维护扫描线 15 6.16 NTT 25 4.2.4 RMQ 15 6.17 数值计算 25 4.2.5 日郊 15 6.17 数值计算 25 4.2.6 日郊 15 6.17 数值计算 25 4.2.7 日郊 15 6.18 康和展开 26 4.2.8 日郊 日郊 日郊 日が設けまた 25 4.2.9 日郊 日が記が 15 6.18 康和展开 26 4.2.1 日が記が 15 6.18 康和展开 26 4.2.2 日が記が 15 6.18 康和展刊 15 6.18 康和			3.5.1 割点	9		6.5.2 线性筛逆元	25
3.5.4 v-DCC			3.5.2 桥	9		6.5.3 阶乘逆元	25
3.5.5 SCC 10 6.6.2 求单个数的欧拉函数 25			3.5.3 e-DCC	10	6.6	欧拉函数	25
3.5.6 2-SAT 11 6.6.3 欧拉降幂 25 3.5.7 支配树 11 6.6.4 一般积性函数求法 25 3.5.7 支配树 11 6.7 EX-GCD 25 3.6.1 最大匹配-匈牙利 11 6.8 CRT 25 3.6.2 帯权匹配-KM 12 6.9 N 次剩余 25 3.7 网络流 13 6.10 数论分块 25 3.7.1 最大流-Dinic 13 6.11 高斯消元 25 3.7.2 最小费用最大流-Dij+Dinic 13 6.11.1 普通消元 25 3.7.3 上下界流 14 6.11.2 异或方程组消元 25 3.8 欧拉路 14 6.11.2 异或方程组消元 25 3.9 Prufer 序列 14 6.12.1 莫比乌斯反演 25 3.9 Prufer 序列 14 6.12.1 莫比乌斯函数 25 6.12.2 杜教筛 25 4 数据结构 14 6.12 禁助马斯炎 26 4 数据结构 14 6.12 禁助马斯炎 26 4.2.1 带优先级线段树 14 6.13 BSGS 25 4.2.1 带优先级线段树 14 6.14 FFT 25 4.2.2 吉司机线段树 14 6.15 FWT 4.2.3 线段树维护扫描线 15 6.16 NTT 25 4.3 RMQ 15 6.17 数值计算 25 4.3 RMQ 15 6.17 数值计算 25 4.3 RMQ 15 6.17.1 辛普森 25 4.3 RMQ 15 6.17.1 辛普森 25 4.3 RMQ 15 6.17.2 自适应辛普森 25 4.4 树链剖分 15 6.18 康拓展开 26 4.3 BRAE开 26 6.17.2 自适应辛普森 25 4.4 树链剖分 15 6.18 康拓展开 26 6.17.2 自适应辛普森 25 4.4			3.5.4 v-DCC	10			25
3.5.6 2-SAT 11 6.6.3 欧拉降幂 25 3.5.7 支配树 11 6.6.4 一般积性函数求法 25 3.5.7 支配树 11 6.7 EX-GCD 25 3.6.1 最大匹配-匈牙利 11 6.8 CRT 25 3.6.2 帯权匹配-KM 12 6.9 N 次剩余 25 3.7 网络流 13 6.10 数论分块 25 3.7.1 最大流-Dinic 13 6.11 高斯消元 25 3.7.2 最小费用最大流-Dij+Dinic 13 6.11.1 普通消元 25 3.7.3 上下界流 14 6.11.2 异或方程组消元 25 3.8 欧拉路 14 6.11.2 异或方程组消元 25 3.9 Prufer 序列 14 6.12.1 莫比乌斯反演 25 3.9 Prufer 序列 14 6.12.1 莫比乌斯函数 25 6.12.2 杜教筛 25 4 数据结构 14 6.12 禁助马斯炎 26 4 数据结构 14 6.12 禁助马斯炎 26 4.2.1 带优先级线段树 14 6.13 BSGS 25 4.2.1 带优先级线段树 14 6.14 FFT 25 4.2.2 吉司机线段树 14 6.15 FWT 4.2.3 线段树维护扫描线 15 6.16 NTT 25 4.3 RMQ 15 6.17 数值计算 25 4.3 RMQ 15 6.17 数值计算 25 4.3 RMQ 15 6.17.1 辛普森 25 4.3 RMQ 15 6.17.1 辛普森 25 4.3 RMQ 15 6.17.2 自适应辛普森 25 4.4 树链剖分 15 6.18 康拓展开 26 4.3 BRAE开 26 6.17.2 自适应辛普森 25 4.4 树链剖分 15 6.18 康拓展开 26 6.17.2 自适应辛普森 25 4.4			3.5.5 SCC	10		6.6.2 求单个数的欧拉函数	25
3.6 二分图			3.5.6 2-SAT	11			25
3.6 二分图 11 6.7 EX-GCD 25 3.6.1 最大匹配-匈牙利 11 6.8 CRT 25 3.6.2 带权匹配-KM 12 6.9 N 次剩余 25 3.7 网络流 13 6.10 数论分块 25 3.7.1 最大流-Dipic 13 6.11 高斯消元 25 3.7.2 最小费用最大流-Dij+Dinic 13 6.11.1 普通消元 25 3.7.3 上下界流 14 6.11.2 异或方程组消元 25 3.8 欧拉路 14 6.12.2 身斯反演 25 4.2 数据结构 14 6.12.1 真比乌斯反演 25 4.1 树状数组 14 6.12.3 洲阁筛 25 4.2 线段树 14 6.12.4 min25 25 4.2.1 带优先级线段树 14 6.13 BSGS 25 4.2.1 带优先级线段树 14 6.14 FFT 25 4.2.3 线段树维护扫描线 15 6.16 NTT 25 4.3 RMQ 15 6.17.1 <td< td=""><td></td><td></td><td>3.5.7 支配树</td><td>11</td><td></td><td>6.6.4 一般积性函数求法</td><td>25</td></td<>			3.5.7 支配树	11		6.6.4 一般积性函数求法	25
3.6.2 带权匹配-KM 12 6.9 N 次剩余 25 3.7 网络流 13 6.10 数论分块 25 3.7.1 最大流-Dinic 13 6.11 高斯消元 25 3.7.2 最小费用最大流-Dij+Dinic 13 6.11.1 普通消元 25 3.7.3 上下界流 14 6.12.2 异政方程组消元 25 3.8 欧拉路 14 6.12 莫比乌斯反演 25 3.9 Prufer 序列 14 6.12.1 莫比乌斯及数 25 4 数据结构 14 6.12.1 黄比乌斯及数 25 4.1 树状数组 14 6.12.3 洲阁筛 25 4.1 树状数组 14 6.12.4 min25 筛 25 4.2 线段树 14 6.13 BSGS 25 4.2.1 带优先级线段树 14 6.14 FFT 25 4.2.2 吉司机线段树 14 6.15 FWT 25 4.2.3 线段树维护扫描线 15 6.16 NTT 25 4.3 RMQ 15 6.17 数值计算 25 4.3.1 一维 15 6.17.1 幸普森 25 4.3 网维 15 6.17.2 自适应辛普森 25 4.4 树链剖分 15 6.18 康拓展开 26		3.6		11	6.7	EX-GCD	25
3.6.2 带权匹配-KM 12 6.9 N 次剩余 25 3.7 网络流 13 6.10 数论分块 25 3.7.1 最大流-Dinic 13 6.11 高斯消元 25 3.7.2 最小费用最大流-Dij+Dinic 13 6.11.1 普通消元 25 3.7.3 上下界流 14 6.12.2 异或方程组消元 25 3.8 欧拉路 14 6.12 莫比乌斯反演 25 3.9 Prufer 序列 14 6.12.1 莫比乌斯反数 25 6.12.2 杜教筛 25 4.1 树状数组 14 6.12.3 洲阁筛 25 4.1 树状数组 14 6.12.4 min25 筛 25 4.2 线段树 14 6.13 BSGS 25 4.2.1 带优先级线段树 14 6.14 FFT 25 4.2.2 吉司机线段树 14 6.15 FWT 25 4.3 RMQ 15 6.16 NTT 25 4.3 RMQ 15 6.17 数值计算 25 4.3.1 一维 15 6.17.1 辛普森 25 4.3 网维 15 6.17.2 自适应辛普森 25 4.4 树链剖分 15 6.18 康拓展开 26			3.6.1 最大匹配-匈牙利	11	6.8	CRT	25
3.7 网络流 13 6.10 数论分块 25 3.7.1 最大流-Dinic 13 6.11 高斯消元 25 3.7.2 最小费用最大流-Dij+Dinic 13 6.11.1 普通消元 25 3.7.3 上下界流 14 6.12.2 异或方程组消元 25 3.8 欧拉路 14 6.12 莫比乌斯反演 25 3.9 Prufer 序列 14 6.12.1 莫比乌斯函数 25 4.2 数据结构 14 6.12.3 洲阁筛 25 4.1 树状数组 14 6.12.3 洲阁筛 25 4.2 线段树 14 6.13 BSGS 25 4.2.1 带优先级线段树 14 6.13 BSGS 25 4.2.1 带优先级线段树 14 6.15 FWT 25 4.2.3 线段树维护扫描线 15 6.16 NTT 25 4.3 RMQ 15 6.17 数值计算 25 4.3.1 一维 15 6.17.1 辛普森 25 4.3.2 两维 15 6.17.2 自适应辛普森 25 4.4 树链剖分 15 6.18 康拓展开 26				12	6.9	N 次剩余	25
3.7.1 最大流-Dinic 13 6.11 高斯消元 25 3.7.2 最小费用最大流-Dij+Dinic 13 6.11.1 普通消元 25 3.7.3 上下界流 14 6.11.2 异或方程组消元 25 3.8 欧拉路 14 6.12 莫比乌斯反演 25 3.9 Prufer 序列 14 6.12.1 莫比乌斯函数 25 6.12.2 杜教筛 26 4.1 树状数组 14 6.12.3 洲阁筛 25 4.1 树状数组 14 6.12.4 min25 筛 25 4.2 线段树 14 6.13 BSGS 25 4.2.1 带优先级线段树 14 6.14 FFT 25 4.2.2 吉司机线段树 14 6.15 FWT 25 4.2.3 线段树维护扫描线 15 6.16 NTT 25 4.3 RMQ 15 6.17 数值计算 25 4.3.1 一维 15 6.17.1 辛普森 25 4.3.2 两维 15 6.17.2 自适应辛普森 25 4.4 树链剖分 15 6.18 康拓展开 26		3.7		13	6.10) 数论分块	25
3.7.2 最小费用最大流-Dij+Dinic 13 6.11.1 普通消元 25 3.7.3 上下界流 14 6.11.2 异或方程组消元 25 3.8 欧拉路 14 6.12 莫比乌斯反演 25 3.9 Prufer 序列 14 6.12.1 莫比乌斯函数 25 6.12.2 杜教筛 25 4 数据结构 14 6.12.3 洲阁筛 25 4.1 树状数组 14 6.12.4 min25 筛 25 4.2 线段树 14 6.13 BSGS 25 4.2.1 带优先级线段树 14 6.14 FFT 25 4.2.2 吉司机线段树 14 6.15 FWT 25 4.2.3 线段树维护扫描线 15 6.16 NTT 25 4.3 RMQ 15 6.17 数值计算 25 4.3.1 一维 15 6.17.1 辛普森 25 4.3.2 两维 15 6.17.2 自适应辛普森 25 4.4 树链剖分 15 6.18 康拓展开 26				13	6.11	高斯消元	25
3.7.3 上下界流 14 6.11.2 异或方程组消元 25 3.8 欧拉路 14 6.12 莫比乌斯反演 25 3.9 Prufer 序列 14 6.12.1 莫比乌斯函数 25 6.12.2 杜教筛 26 22 4 数据结构 14 6.12.3 洲阁筛 25 4.1 树状数组 14 6.12.4 min25 筛 25 4.2 线段树 14 6.13 BSGS 25 4.2.1 带优先级线段树 14 6.14 FFT 25 4.2.2 吉司机线段树 14 6.15 FWT 25 4.2.3 线段树维护扫描线 15 6.16 NTT 25 4.3 RMQ 15 6.17 数值计算 25 4.3.1 一维 15 6.17.1 辛普森 25 4.3.2 两维 15 6.17.2 自适应辛普森 25 4.4 树链剖分 15 6.18 康拓展开 26						6.11.1 普通消元	25
3.8 欧拉路 14 6.12 莫比乌斯反演 25 3.9 Prufer 序列 14 6.12.1 莫比乌斯函数 25 6.12.2 杜教筛 25 6.12.2 杜教筛 25 6.12.3 洲阁筛 25 4.1 树状数组 14 6.12.4 min25 筛 25 4.2 线段树 14 6.13 BSGS 25 4.2.1 带优先级线段树 14 6.14 FFT 25 4.2.2 吉司机线段树 14 6.15 FWT 25 4.2.3 线段树维护扫描线 15 6.16 NTT 25 4.3 RMQ 15 6.17 数值计算 25 4.3.1 一维 15 6.17.1 辛普森 25 4.3.2 两维 15 6.17.2 自适应辛普森 25 4.4 树链剖分 15 6.18 康拓展开 26				14		6.11.2 异或方程组消元	25
3.9 Prufer 序列 14 6.12.1 莫比乌斯函数 25 6.12.2 杜教筛 25 4 数据结构 14 6.12.3 洲阁筛 25 4.1 树状数组 14 6.12.4 min25 筛 25 4.2 线段树 14 6.13 BSGS 25 4.2.1 带优先级线段树 14 6.14 FFT 25 4.2.2 吉司机线段树 14 6.15 FWT 25 4.2.3 线段树维护扫描线 15 6.16 NTT 25 4.3 RMQ 15 6.17 数值计算 25 4.3.1 一维 15 6.17.1 辛普森 25 4.3.2 两维 15 6.17.2 自适应辛普森 25 4.4 树链剖分 15 6.18 康拓展开 26		3.8			6.12		25
4 数据结构 14 6.12.2 杜教筛 25 4.1 树状数组 14 6.12.3 洲阁筛 25 4.1 树状数组 14 6.12.4 min25 筛 25 4.2 线段树 14 6.13 BSGS 25 4.2.1 带优先级线段树 14 6.14 FFT 25 4.2.2 吉司机线段树 14 6.15 FWT 25 4.2.3 线段树维护扫描线 15 6.16 NTT 25 4.3 RMQ 15 6.17 数值计算 25 4.3.1 一维 15 6.17.1 辛普森 25 4.3.2 两维 15 6.17.2 自适应辛普森 25 4.4 树链剖分 15 6.18 康拓展开 26							25
4 数据结构 14 6.12.3 洲阁筛 25 4.1 树状数组 14 6.12.4 min25 筛 25 4.2 线段树 14 6.13 BSGS 25 4.2.1 带优先级线段树 14 6.14 FFT 25 4.2.2 吉司机线段树 14 6.15 FWT 25 4.2.3 线段树维护扫描线 15 6.16 NTT 25 4.3 RMQ 15 6.17 数值计算 25 4.3.1 一维 15 6.17.1 辛普森 25 4.3.2 两维 15 6.17.2 自适应辛普森 25 4.4 树链剖分 15 6.18 康拓展开 26		0.0	114101/1/1				25
4.1 树状数组 14 6.12.4 min25 筛 25 4.2 线段树 14 6.13 BSGS 25 4.2.1 带优先级线段树 14 6.14 FFT 25 4.2.2 吉司机线段树 14 6.15 FWT 25 4.2.3 线段树维护扫描线 15 6.16 NTT 25 4.3 RMQ 15 6.17 数值计算 25 4.3.1 一维 15 6.17.1 辛普森 25 4.3.2 两维 15 6.17.2 自适应辛普森 25 4.4 树链剖分 15 6.18 康拓展开 26	4	数据	结构	14			25
4.2 线段树 14 6.13 BSGS 25 4.2.1 带优先级线段树 14 6.14 FFT 25 4.2.2 吉司机线段树 14 6.15 FWT 25 4.2.3 线段树维护扫描线 15 6.16 NTT 25 4.3 RMQ 15 6.17 数值计算 25 4.3.1 一维 15 6.17.1 辛普森 25 4.3.2 两维 15 6.17.2 自适应辛普森 25 4.4 树链剖分 15 6.18 康拓展开 26				14			25
4.2.1 带优先级线段树 14 6.14 FFT 25 4.2.2 吉司机线段树 14 6.15 FWT 25 4.2.3 线段树维护扫描线 15 6.16 NTT 25 4.3 RMQ 15 6.17 数值计算 25 4.3.1 一维 15 6.17.1 辛普森 25 4.3.2 两维 15 6.17.2 自适应辛普森 25 4.4 树链剖分 15 6.18 康拓展开 26				14	6.13		25
4.2.2 吉司机线段树 14 6.15 FWT 25 4.2.3 线段树维护扫描线 15 6.16 NTT 25 4.3 RMQ 15 6.17 数值计算 25 4.3.1 一维 15 6.17.1 辛普森 25 4.3.2 两维 15 6.17.2 自适应辛普森 25 4.4 树链剖分 15 6.18 康拓展开 26							
4.2.3 线段树维护扫描线 15 6.16 NTT 25 4.3 RMQ 15 6.17 数值计算 25 4.3.1 一维 15 6.17.1 辛普森 25 4.3.2 两维 15 6.17.2 自适应辛普森 25 4.4 树链剖分 15 6.18 康拓展开 26							
4.3 RMQ 15 6.17 数值计算 25 4.3.1 一维 15 6.17.1 辛普森 25 4.3.2 两维 15 6.17.2 自适应辛普森 25 4.4 树链剖分 15 6.18 康拓展开 26							_ `
4.3.1 一维 <td< td=""><td></td><td>4.3</td><td></td><td></td><td></td><td></td><td></td></td<>		4.3					
4.3.2 两维 15 6.17.2 自适应辛普森 25 4.4 树链剖分 15 6.18 康拓展开		2.0	•		0.11	XIII.131	
4.4 树链剖分				-		T HAME	_
		4.4			6.18		
			* * '=' * ' '			7343478621	

其他																									
7.1	快读快	写																							
7.2	约瑟夫	环																							
7.3	悬线法	÷ .																							
7.4	蔡勒公	式																							
7.5	三角公	式																							
7.6	海伦公	式																							
7.7	匹克定	理																							
7.8	组合计	数																							
	7.8.1	计	数	厉	理	Į .																			
	7.8.2	卡	特	===	:数																				
	7.8.3	Po	oly	$^{\prime}a$																					
	7.8.4	_	项	定	反	演	(公	\ I	Ĵ																
	7.8.5	斯	特	材	反	演	(公	(코	Ĵ																
	786	4H		- 米	市村	垒	:=1	<u>.</u>																	
	7.1 7.2 7.3 7.4 7.5 7.6 7.7	7.1 快读楼 7.2 快读楼 7.3 悬鳞 7.4 蔡 7.5 海晚 7.6 四组合 7.7 7.8 组名 7.8.1 7.8.2 7.8.3 7.8.4 7.8.5	7.1 快读快写 7.2 约瑟夫法 · 7.3 悬数公公式 · 7.4 蔡勒公公式式式式式式式式式式式式式式式式式式式式式式式式式式式式式式式式式式式	7.1 快读快写 . 7.2 约线铁环	7.1 快读快写	7.1 快读快写	7.1 快读快写 7.2 约瑟夫环 7.3 悬线法 7.4 蔡勒公式 7.5 三角公式 7.6 海伦公式 7.7 匹克定理 7.8 组合计数 7.8.1 计数原理 7.8.2 卡特兰数 7.8.3 Polya 7.8.4 二项式反演公式 7.8.5 斯特林反演公式	7.1 快读快写 7.2 约瑟夫环 7.3 悬线法 7.4 蔡勒公式 7.5 三角公式 7.6 海伦公式 7.7 匹克定理 7.8 组合计数 7.8.1 计数原理 7.8.2 卡特兰数 7.8.3 Polya 7.8.4 二项式反演公式 7.8.5 斯特林反演公式	7.1 快读快写 7.2 约瑟夫环 7.3 悬线法 7.4 蔡勒公式 7.5 三角公式 7.6 海伦公式 7.7 匹克定理 7.8 组合计数 7.8.1 计数原理 7.8.2 卡特兰数 7.8.3 Polya 7.8.4 二项式反演公式 7.8.5 斯特林反演公式	7.1 快读快写 7.2 约瑟夫环 7.3 悬线法 7.4 蔡勒公式 7.5 三角公式 7.6 海伦公式 7.7 匹克定理 7.8 组合计数 7.8.1 计数原理 7.8.2 卡特兰数 7.8.3 Polya 7.8.4 二项式反演公式 7.8.5 斯特林反演公式	7.1 快读快写 7.2 约瑟夫环 7.3 悬线法 7.4 蔡勒公式 7.5 三角公式 7.6 海伦公式 7.7 匹克定理 7.8 组合计数 7.8.1 计数原理 7.8.2 卡特兰数 7.8.3 Polya 7.8.4 二项式反演公式 7.8.5 斯特林反演公式	7.1 快读快写 7.2 约瑟夫环 7.3 悬线法 7.4 蔡勒公式 7.5 三角公式 7.6 海伦公式 7.7 匹克定理 7.8 组合计数 7.8.1 计数原理 7.8.2 卡特兰数 7.8.3 Polya 7.8.4 二项式反演公式 7.8.5 斯特林反演公式	7.1 快读快写 7.2 约瑟夫环 7.3 悬线法 7.4 蔡勒公式 7.5 三角公式 7.6 海伦公式 7.7 匹克定理 7.8 组合计数 7.8.1 计数原理 7.8.2 卡特兰数 7.8.3 Polya 7.8.4 二项式反演公式 7.8.5 斯特林反演公式	7.1 快读快写 7.2 约瑟夫环 7.3 悬线法 7.4 蔡勒公式 7.5 三角公式 7.6 海伦公式 7.7 匹克定理 7.8 组合计数 7.8.1 计数原理 7.8.2 卡特兰数 7.8.3 Polya 7.8.4 二项式反演公式 7.8.5 斯特林反演公式	7.1 快读快写 7.2 约瑟夫环 7.3 悬线法 7.4 蔡勒公式 7.5 三角公式 7.6 海伦公式 7.7 匹克定理 7.8 组合计数 7.8.1 计数原理 7.8.2 卡特兰数 7.8.3 Polya 7.8.4 二项式反演公式 7.8.5 斯特林反演公式	7.1 快读快写 7.2 约瑟夫环 7.3 悬线法 7.4 蔡勒公式 7.5 三角公式 7.6 海伦公式 7.7 匹克定理 7.8 组合计数 7.8.1 计数原理 7.8.2 卡特兰数 7.8.3 Polya 7.8.4 二项式反演公式 7.8.5 斯特林反演公式	7.1 快读快写 7.2 约瑟夫环 7.3 悬线法 7.4 蔡勒公式 7.5 三角公式 7.6 海伦公式 7.7 匹克定理 7.8 组合计数 7.8.1 计数原理 7.8.2 卡特兰数 7.8.3 Polya 7.8.4 二项式反演公式 7.8.5 斯特林反演公式	7.1 快读快写 7.2 约瑟夫环 7.3 悬线法 7.4 蔡勒公式 7.5 三角公式 7.6 海伦公式 7.7 匹克定理 7.8 组合计数 7.8.1 计数原理 7.8.2 卡特兰数 7.8.3 Polya 7.8.4 二项式反演公式 7.8.5 斯特林反演公式							

1 字符串

1.1 KMP

```
#include <bits/stdc++.h>
   using namespace std;
   const int MAXN=1000005;
   char s1[MAXN],s2[MAXN];
   int nxt[MAXN];
       nxt[i] s2[i-x..i-1]=s2[0..x-1]且x最大
       即s2[0..i]的真前缀与真后缀的最大匹配
10
       "ABAAB\0"=>[-1 0 0 1 1 2]
11
12
13
   void get_fail(char *s,int 1)
14
       int i=0,j;
       j=nxt[0]=-1;
17
       while(i<1)</pre>
19
          while(~j&&s[j]!=s[i]) j=nxt[j];
          nxt[++i]=++j;
23
24
   void kmp(char *s1,char *s2,int l1,int l2)
25
26
   {
       int i=0, j=0;
27
       get_fail(s2,12);
       while(i<l1)
30
          while(~j&&s1[i]!=s2[j]) j=nxt[j];
31
          i++,j++;
32
          if(j>=12); //匹配上了
       }
36
   int main()
37
38
       scanf("%s%s",s1,s2);
39
       int l1=strlen(s1),l2=strlen(s2);
40
       kmp(s1,s2,l1,l2);
41
       for(int i=0;i<=12;i++)</pre>
          printf("%d ",nxt[i]);
       return 0;
44
   }
```

1.2 EX-KMP

```
#include <bits/stdc++.h>
using namespace std;

/*
    ex[i]: s1[i..11-1]与s2的最大公共前缀长度
    exnext[i]: s2[i..12-1]与s2的最大公共前缀长度
    get_exnext(s2) 求exnext[]
    exkmp(s1,s2) 求ex[]

*/

const int N=50005;
char s1[N],s2[N];
```

```
int ex[N],exnext[N];
13
14
    void get_exnext(char s[N])
16
        int n=strlen(s),p=1,j,i;
17
        exnext[0]=n;
18
        for(i=0;i<n-1&&s[i]==s[i+1];i++);
19
20
        exnext[1]=i;
21
        for(i=2;i<n;i++)</pre>
           if(exnext[i-p]+i<p+exnext[p])</pre>
22
23
               exnext[i]=exnext[i-p];
24
           {
25
               j=exnext[p]+p-i;
26
27
               if(j<0) j=0;
               while(i+j<n&&s[j]==s[i+j]) j++;</pre>
28
               exnext[i]=j;
               p=i;
30
           }
31
32
33
    void exkmp(char s1[N],char s2[N])
34
35
        int l1=strlen(s1), l2=strlen(s2), p=0,i,j;
36
        get exnext(s2);
37
        for(i=0;i<l1&&i<l2&&s1[i]==s2[i];i++);</pre>
38
        ex[0]=i;
39
        for(int i=1;i<11;i++)</pre>
40
41
           if(exnext[i-p]+i<p+ex[p])</pre>
               ex[i]=exnext[i-p];
           else
44
45
               j=ex[p]+p-i;
46
               if(j<0) j=0;
47
               while(i+j<11&&s1[i+j]==s2[j]) j++;</pre>
               ex[i]=j;
49
               p=i;
50
           }
51
        }
52
```

1.3 Manacher

```
#include <bits/stdc++.h>
   using namespace std;
   const int N=1000005;
   int cnt,len,ans,p[N*2];
   char s[N],ss[N*2];
   void init() //将每两个字符中插入一个字符
8
9
       len=strlen(s),cnt=1;
10
       ss[0]='!',ss[cnt]='#';
11
       for(int i=0;i<len;i++)</pre>
12
          ss[++cnt]=s[i],ss[++cnt]='#';
13
14
15
   void manacher()
16
17
       int pos=0, mx=0;
18
       for(int i=1;i<=cnt;i++)</pre>
19
20
```

```
if(i<mx) p[i]=min(p[pos*2-i],mx-i);</pre>
21
           else p[i]=1;
22
           while(ss[i+p[i]]==ss[i-p[i]]) p[i]++;
           if(mx<i+p[i]) mx=i+p[i],pos=i;
           ans=max(ans,p[i]-1);
25
26
    }
27
   int main()
       scanf("%s",s);
31
       init();
32
       manacher();
33
       printf("%d\n",ans);
34
       return 0;
35
   }
```

1.4 串的最小表示

1.5 后缀数组

1.5.1 倍增 SA

```
#include <bits/stdc++.h>
   using namespace std;
      str[0..len-1] 原串
       sa[1..len] 排名第i的后缀的下标[1..len]
       Rank[1..len] 从i开始的后缀的排名[1..len]
       height[1..len] 排名第i的后缀与排名第i-1的后缀的lcp
       i开始的后缀与j开始的后缀的lcp (Rank[i]<Rank[j])
      min{height[Rank[i]+1..Rank[j]]}
10
11
   const int MAXN=100005;
   const int inf=0x3f3f3f3f;
   int wa[MAXN],wb[MAXN],wv[MAXN],wz[MAXN],sa[MAXN],Rank
        [MAXN],height[MAXN];
   char str[MAXN];
16
17
   inline bool cmp(int *r,int a,int b,int 1){return r[a
18
       ]==r[b]&&r[a+1]==r[b+1];}
   void da(const char r[],int sa[],int n,int m)
   {
21
       int i,j,p,*x=wa,*y=wb,*t;
       for(i=0;i<m;i++) wz[i]=0;</pre>
       for(i=0;i<n;i++) wz[x[i]=r[i]]++;</pre>
       for(i=1;i<m;i++) wz[i]+=wz[i-1];</pre>
       for(i=n-1;i>=0;i--) sa[--wz[x[i]]]=i;
       for(j=1,p=1;p<n;j*=2,m=p)</pre>
28
          for(p=0,i=n-j;i<n;i++) y[p++]=i;</pre>
29
          for(i=0;i<n;i++) if(sa[i]>=j) y[p++]=sa[i]-j;
30
          for(i=0;i<n;i++) wv[i]=x[y[i]];</pre>
31
          for(i=0;i<m;i++) wz[i]=0;</pre>
          for(i=0;i<n;i++) wz[wv[i]]++;</pre>
          for(i=1;i<m;i++) wz[i]+=wz[i-1];</pre>
          for(i=n-1;i>=0;i--) sa[--wz[wv[i]]]=y[i];
          for(t=x,x=y,y=t,p=1,x[sa[0]]=0,i=1;i<n;i++)</pre>
              x[sa[i]]=cmp(y,sa[i-1],sa[i],j)?p-1:p++;
   }
```

```
void calheight(const char *r,int *sa,int n)
41
42
       int i,j,k=0;
43
       for(i=1;i<=n;i++) Rank[sa[i]]=i;</pre>
       for(i=0;i<n;height[Rank[i++]]=k)</pre>
45
       for(k?k--:0,j=sa[Rank[i]-1];r[i+k]==r[j+k];k++);
46
       for(int i=n;i>=1;--i) sa[i]++,Rank[i]=Rank[i-1];
47
48
   int main()
50
51
       scanf("%s",str);
52
       int len=strlen(str);
53
       da(str,sa,len+1,130); //字符的值域
54
       calheight(str,sa,len);
55
       for(int i=1;i<=len;i++)</pre>
           printf("sa[%d] %d\n",i,sa[i]);
       for(int i=1;i<=len;i++)</pre>
           printf("Rank[%d] %d\n",i,Rank[i]);
       for(int i=1;i<=len;i++)</pre>
           printf("height[%d] %d\n",i,height[i]);
61
62
       return 0;
```

1.5.2 DC3

1.6 回文自动机

```
#include <bits/stdc++.h>
   //jisuanke 41389
2
     fail[x]: x节点失配之后跳转到不等于自身的最长后缀回文子
     len[x]: 以x结尾的最长回文子串长度
6
     diff[x]: 与"以x结尾的最长回文子串"本质不同的子串个
     same[x]: 与"以x结尾的最长回文子串"本质相同的子串个数
     (注意上面两个完全相反)
     son[x][c]:编号为x的节点表示的回文子串在两边添加字符c
10
         之后变成的回文子串编号
     s[x]: 第x次添加的字符, s数组即原字符串
11
     tot: 总节点个数, 节点编号由0到tot-1
12
     last: 最后一个新建立节点的编号
     cur: 当前节点在PAM上的父亲编号
15
   #define int long long
   using namespace std;
   const int N=1e6+5;
   struct PAM
22
     int tot,last,n,cur;
23
     int fail[N],len[N],same[N],diff[N],son[N][26];
24
     char s[N];
25
     int get(int p,int x)
26
        while(s[x-len[p]-1]!=s[x])
           p=fail[p];
29
        return p;
30
31
     int newnode(int x)
32
33
        len[tot]=x;
```

```
return tot++;
35
       }
36
       void build()
37
          scanf("%s",s+1);
39
           s[0]=-1,fail[0]=1,last=0;
40
          newnode(0), newnode(-1);
42
          for(n=1;s[n];++n)
              s[n]-='a';
              cur=get(last,n);
              if(!son[cur][s[n]])
46
              {
47
                  int now=newnode(len[cur]+2);
48
                  fail[now]=son[get(fail[cur],n)][s[n]];
49
                  diff[now]=diff[fail[diff[now]]]+1;
                  son[cur][s[n]]=now;
              }
52
              same[last=son[cur][s[n]]]++;
53
          for(int i=tot-1;i>=0;--i)
              same[fail[i]]+=same[i];
   }pam;
59
   int v[26],ans=0;
60
   void dfs(int x,int now)
61
62
       if(pam.len[x]>0) ans+=pam.same[x]*now;
63
       for(int i=0;i<26;++i)</pre>
          if(pam.son[x][i]!=0)
66
67
              if(!v[i])
                  v[i]=1;
                  dfs(pam.son[x][i],now+1);
                  v[i]=0;
72
73
              else dfs(pam.son[x][i],now);
74
           }
75
       }
76
   signed main()
79
80
       pam.build();
81
       dfs(0,0);//even string
       dfs(1,0);//odd string
       printf("%11d",ans);
       return 0;
85
86
```

1.7 AC 自动机

1.7.1 多模匹配

```
#include <bits/stdc++.h>
using namespace std;

/*
trie静态开点+trie图优化
*/
```

```
int sz,hd=1,nxt[1000005][26],fail[1000005],id
        [1000005],n;
   char s[1000005];
   void trie clean()
11
12
       sz=1:
13
       memset(nxt,0,sizeof(nxt));
14
       memset(fail,0,sizeof(fail));
15
       memset(id,0,sizeof(id));
16
17
18
    void trie insert(int head, char s[], int len, int idx)
19
20
21
       int p=head;
22
       for(int i=0;i<len;i++)</pre>
23
           int c=s[i]-'a';
24
           if(!nxt[p][c]) nxt[p][c]=++sz;
25
           p=nxt[p][c];
26
27
       id[p]+=idx;
    void acatm build(int head)
31
32
       int p,tp;
33
34
       queue<int> q;
       q.push(head);
       fail[head]=0;
       while(!q.empty())
38
           p=q.front();
39
40
           q.pop();
           for(int i=0;i<26;i++)</pre>
41
               if(nxt[p][i])
                  fail[nxt[p][i]]=p==head?head:nxt[fail[p
44
                       ]][i];
                  q.push(nxt[p][i]);
45
               }
46
              else
47
                  nxt[p][i]=p==head?head:nxt[fail[p]][i];
50
   int acatm_match(int head,char s[],int len)
52
53
       int p=head,ret=0;
       for(int i=0;i<len;i++)</pre>
55
56
           int c=(int)s[i]-'a';
57
           p=nxt[p][c];
           for(int tp=p;tp;tp=fail[tp])
59
               if(id[tp]) ret++;
60
       return ret;
63
```

1.7.2 自动机上 DP

```
#include <bits/stdc++.h>
using namespace std;
```

```
每个串有个权值
       求一个长度为n的串使得每个串的权值乘以出现次数之和最大
   int fail[2005],nxt[2005][26],cnt[2005],sz,hd,n,m,dp
        [55][2005],from[55][2005];
   char s[105][15];
10
   string dps[55][2005];
   void clear()
13
14
       sz=hd=1;
15
       memset(dp,0xc0,sizeof(dp));
16
       memset(fail,0,sizeof(fail));
17
       memset(nxt,0,sizeof(nxt));
       memset(cnt,0,sizeof(cnt));
   }
20
   void trie_insert(int head,char s[],int len,int idx)
22
23
       int p=head;
       for(int i=0;i<len;i++)</pre>
          int c=s[i]-'a';
27
          if(!nxt[p][c]) nxt[p][c]=++sz;
28
          p=nxt[p][c];
29
30
31
       cnt[p]+=idx;
   }
   void acatm build(int head)
34
35
       queue<int> q;
       q.push(head);
       while(!q.empty())
          int p=q.front();
40
          q.pop();
41
          for(int i=0;i<26;i++)</pre>
42
              if(nxt[p][i])
43
              {
                  fail[nxt[p][i]]=p==head?head:nxt[fail[p
                      ]][i];
                  cnt[nxt[p][i]]+=cnt[fail[nxt[p][i]]];
                 q.push(nxt[p][i]);
              }
              else
                 nxt[p][i]=p==head?head:nxt[fail[p]][i];
52
53
   bool scmp(string a, string b)
54
55
       if(a.length()==b.length()) return a<b;</pre>
       else return a.length()<b.length();</pre>
   }
59
   void solve()
60
61
       clear();
       scanf("%d%d",&n,&m);
       for(int i=0;i<m;i++)</pre>
          scanf("%s",s[i]);
65
       for(int i=0;i<m;i++)</pre>
66
```

```
67
            int x;
68
            scanf("%d",&x);
69
            trie_insert(hd,s[i],strlen(s[i]),x);
71
        acatm_build(hd);
72
        for(int i=0;i<=n;i++)</pre>
            for(int j=0;j<=sz;j++)</pre>
               dps[i][j]=string("");
76
77
        int ans=0;
        string anss;
78
        queue<pair<int,int> > q;
79
        dp[0][1]=0;
80
        for(int i=0;i<n;i++)</pre>
81
            for(int j=1;j<=sz;j++)</pre>
               for(int k=0;k<26;k++)</pre>
                   if(dp[i][j]+cnt[nxt[j][k]]>dp[i+1][nxt[j
                        ][k]]
                   ||dp[i][j]+cnt[nxt[j][k]]==dp[i+1][nxt[j
                        ][k]]&&scmp(dps[i][j]+char('a'+k),
                        dps[i+1][nxt[j][k]]))
                       dps[i+1][nxt[j][k]]=dps[i][j]+char('
                       dp[i+1][nxt[j][k]]=dp[i][j]+cnt[nxt[
88
        for(int i=0;i<=n;i++)</pre>
            for(int j=1;j<=sz;j++)</pre>
               if(dp[i][j]>ans||dp[i][j]==ans&&scmp(dps[i
                    [][j],anss))
               {
93
                   ans=dp[i][j];
                   anss=dps[i][j];
        for(int i=0;i<anss.length();i++)</pre>
            printf("%c",anss[i]);
98
        printf("\n");
99
100
101
    int main()
        int ;
        scanf("%d",&);
105
        while( --) solve();
106
        return 0;
107
108
```

1.8 后缀自动机

2 计算几何

2.1 二维几何

```
#include<bits/stdc++.h>
using namespace std;

#define db double
const db EPS=1e-9;
inline int sign(db a){return a<-EPS?-1:a>EPS;}
inline int cmp(db a,db b){return sign(a-b);}
struct P

{
```

```
db x,y;
10
       P(){}
       P(db x,db y):x(x),y(y){}
       P operator+(P p){return {x+p.x,y+p.y};}
       P operator-(P p){return {x-p.x,y-p.y};}
       P operator*(db d){return {x*d,y*d};}
       P operator/(db d){return {x/d,y/d};}
       bool operator<(P p) const</pre>
          int c=cmp(x,p.x);
          if(c) return c==-1;
          return cmp(y,p.y)==-1;
21
22
       bool operator==(P o) const
23
          return cmp(x,o.x)==0&&cmp(y,o.y)==0;
       db distTo(P p){return (*this-p).abs();}
       db alpha(){return atan2(y,x);}
       void read(){scanf("%lf%lf",&x,&y);}
       void write(){printf("(%.10f,%.10f)\n",x,y);}
       db abs(){return sqrt(abs2());}
       db abs2(){return x*x+y*y;}
       P rot90(){return P(-y,x);}
       P unit(){return *this/abs();}
       int quad() const {return sign(y)==1||(sign(y)==0&&
           sign(x)>=0);
       db dot(P p){return x*p.x+y*p.y;}
36
       db det(P p){return x*p.y-y*p.x;}
       P rot(db an){return {x*cos(an)-y*sin(an),x*sin(an)
           +y*cos(an)};}
   };
39
   //For segment
   #define cross(p1,p2,p3) ((p2.x-p1.x)*(p3.y-p1.y)-(p3.
       x-p1.x)*(p2.y-p1.y)
   #define crossOp(p1,p2,p3) sign(cross(p1,p2,p3))
44
   bool chkLL(P p1,P p2,P q1,P q2) //0:parallel
45
46
   {
       db a1=cross(q1,q2,p1),a2=-cross(q1,q2,p2);
47
       return sign(a1+a2)!=0;
48
   P isLL(P p1,P p2,P q1,P q2) //crossover point if
51
       chkLL()
52
       db a1=cross(q1,q2,p1),a2=-cross(q1,q2,p2);
       return (p1*a2+p2*a1)/(a1+a2);
   bool intersect(db l1,db r1,db l2,db r2)
57
58
       if(l1>r1) swap(l1,r1);if(l2>r2) swap(l2,r2);
59
       return !(cmp(r1,12)==-1||cmp(r2,11)==-1);
   bool isSS(P p1,P p2,P q1,P q2)
63
       return intersect(p1.x,p2.x,q1.x,q2.x)&&intersect(
           p1.y,p2.y,q1.y,q2.y)&&
       crossOp(p1,p2,q1)*crossOp(p1,p2,q2)<=0\&&crossOp(q1
           ,q2,p1)*cross0p(q1,q2,p2)<=0;
   }
67
```

```
bool isSS_strict(P p1,P p2,P q1,P q2)
69
70
        return crossOp(p1,p2,q1)*crossOp(p1,p2,q2)<0
71
        &&crossOp(q1,q2,p1)*crossOp(q1,q2,p2)<0;
72
73
    bool isMiddle(db a,db m,db b)
75
        return sign(a-m)==0||sign(b-m)==0||(a<m!=b<m);</pre>
78
    bool isMiddle(P a,P m,P b)
80
81
        return isMiddle(a.x,m.x,b.x)&&isMiddle(a.y,m.y,b.y
82
            );
83
    bool onSeg(P p1,P p2,P q)
85
86
        return crossOp(p1,p2,q)==0&&isMiddle(p1,q,p2);
87
    bool onSeg_strict(P p1,P p2,P q)
91
        return crossOp(p1,p2,q)==0&&sign((q-p1).dot(p1-p2)
92
            )*sign((q-p2).dot(p1-p2))<0;
93
    P proj(P p1,P p2,P q)
        P dir=p2-p1;
        return p1+dir*(dir.dot(q-p1)/dir.abs2());
98
99
    P reflect(P p1,P p2,P q)
101
        return proj(p1,p2,q)*2-q;
103
104
105
    db nearest(P p1,P p2,P q)
106
107
        P h=proj(p1,p2,q);
108
        if(isMiddle(p1,h,p2))
           return q.distTo(h);
110
        return min(p1.distTo(q),p2.distTo(q));
111
112
113
    db disSS(P p1,P p2,P q1,P q2) //dist of 2 segments
114
115
        if(isSS(p1,p2,q1,q2)) return 0;
116
        return min(min(nearest(p1,p2,q1),nearest(p1,p2,q2)
117
            ),min(nearest(q1,q2,p1),nearest(q1,q2,p2)));
118
119
    db rad(P p1,P p2)
120
121
        return atan2l(p1.det(p2),p1.dot(p2));
122
123
    db area(vector<P> ps)
125
126
        db ret=0;
127
        for(int i=0;i<ps.size();i++)</pre>
128
           ret+=ps[i].det(ps[(i+1)%ps.size()]);
129
        return ret/2;
130
```

```
131
132
    int contain(vector<P> ps,P p) //2:inside,1:on_seg,0:
134
        int n=ps.size(),ret=0;
135
        for(int i=0;i<n;i++)</pre>
136
            P u=ps[i], v=ps[(i+1)%n];
            if(onSeg(u,v,p)) return 1;
139
            if(cmp(u.y,v.y)<=0) swap(u,v);
140
            if(cmp(p.y,u.y)>0||cmp(p.y,v.y)<=0) continue;</pre>
141
            ret^=crossOp(p,u,v)>0;
142
143
        return ret*2;
144
145
    vector<P> convexHull(vector<P> ps)
147
148
        int n=ps.size();if(n<=1) return ps;</pre>
149
150
        sort(ps.begin(),ps.end());
        vector<P> qs(n*2);int k=0;
        for(int i=0;i<n;qs[k++]=ps[i++])</pre>
           while(k>1&&crossOp(qs[k-2],qs[k-1],ps[i])<=0)</pre>
153
        for(int i=n-2,t=k;i>=0;qs[k++]=ps[i--])
154
           while(k>t&&crossOp(qs[k-2],qs[k-1],ps[i])<=0)</pre>
155
                --k;
        qs.resize(k-1);
156
        return qs;
159
    db convexDiameter(vector<P> ps)
160
161
        int n=ps.size();if(n<=1) return 0;</pre>
162
        int is=0, js=0;
        for(int k=1;k<n;k++) is=ps[k]<ps[is]?k:is,js=ps[js</pre>
164
             ]<ps[k]?js:k;</pre>
        int i=is,j=js;
165
        db ret=ps[i].distTo(ps[j]);
166
        do{
167
            if((ps[(i+1)%n]-ps[i]).det(ps[(j+1)%n]-ps[j])
                >=0) (++j)%=n;
            else (++i)%=n;
            ret=max(ret,ps[i].distTo(ps[j]));
        }while(i!=is||j!=js);
        return ret;
172
    }
173
```

2.2 三维几何

3 图论

3.1 最短路

3.1.1 Dijkstra

```
#include <bits/stdc++.h>
#define mkp(a,b) make_pair(a,b)
#define fst first
#define snd second
//luogu P4779
using namespace std;
typedef pair<int,int> pii;
```

```
const int inf=0x3f3f3f3f;
   const int N=1000005;
9
   struct edge
11
12
       int y, v;
13
       edge(int Y,int V):y(Y),v(V){}
14
15
   vector<edge> e[N];
   void add(int x,int y,int v)
17
18
       e[x].push back(edge(y,v));
19
20
21
   int n,m,s;
22
   int dis[N];
   bool vis[N];
25
   void dij(int s)
26
27
       memset(dis,0x3f,sizeof(dis));
       dis[s]=0;
       priority_queue<pii,vector<pii>,greater<pii>> q;
       q.push(mkp(0,s));
       while(!q.empty())
32
33
           int x=q.top().snd;
34
           q.pop();
35
           if(vis[x]) continue;
           vis[x]=1;
           for(auto y:e[x])
39
               if(dis[x]+y.v<dis[y.y])</pre>
40
41
                  dis[y.y]=dis[x]+y.v;
                  q.push(mkp(dis[y.y],y.y));
44
45
46
47
   int main()
       scanf("%d%d%d",&n,&m,&s);
       for(int i=1,x,y,z;i<=m;++i)</pre>
52
53
           scanf("%d%d%d",&x,&y,&z);
54
           add(x,y,z);
       dij(s);
       for(int i=1;i<=n;++i)</pre>
           printf("%d ",dis[i]==inf?2147483647:dis[i]);
59
       return 0;
60
61
```

- 3.1.2 SPFA
- 3.1.3 Floyd
- 3.1.4 负环

```
#include <bits/stdc++.h>
//luogu P3385
using namespace std;
const int N=2005;
```

```
int _,n,m,dis[N],cnt[N];
6
   bool vis[N];
   vector<int> e[N],v[N];
   void add(int x,int y,int z)
10
       e[x].push_back(y);
11
12
       v[x].push_back(z);
   }
14
   bool spfa(int s)
15
16
       queue<int> q;
17
       memset(dis,0x3f,sizeof(dis));
18
       memset(vis,0,sizeof(vis));
19
       memset(cnt,0,sizeof(cnt));
       dis[s]=0;
       vis[s]=cnt[s]=1;
22
       q.push(1);
23
       while(!q.empty())
24
25
           int f=q.front();
26
           q.pop();
           vis[f]=0;
           for(int i=0;i<e[f].size();++i)</pre>
29
30
               int y=e[f][i];
31
              if(dis[y]>dis[f]+v[f][i])
32
                  dis[y]=dis[f]+v[f][i];
                  if(!vis[y])
                  {
36
                      vis[y]=1;
37
                      q.push(y);
                      cnt[y]++;
                      if(cnt[y]>n) return 1;
                  }
               }
42
43
44
       return 0;
45
46
   int main()
49
       scanf("%d",&_);
50
       while(_--)
51
           scanf("%d%d",&n,&m);
           for(int i=1;i<=n;++i)</pre>
               e[i].clear(),v[i].clear();
55
           for(int i=1,x,y,z;i<=m;++i)</pre>
56
57
               scanf("%d%d%d",&x,&y,&z);
               if(z<0) add(x,y,z);
               else add(x,y,z),add(y,x,z);
           if(spfa(1)) puts("YE5");
62
           else puts("N0");
63
64
       return 0;
65
   }
```

3.1.5 差分约束

3.2 最小生成树

3.2.1 Prim

```
#include <bits/stdc++.h>
    //luogu P3366
    using namespace std;
       prim/kruskal一定要注意解决重边
6
    const int N=5005;
9
    const int inf=0x3f3f3f3f;
10
11
12
    int n,m;
    int mp[N][N];
    int dis[N];
15
    int prim(int s)
16
17
       int sum=0;
       int cnt=0;
       for(int i=1;i<=n;++i)</pre>
           dis[i]=mp[s][i];
       cnt++;
22
       while(1)
23
       {
24
           int mn=inf;
25
           int now=-1;
           for(int i=1;i<=n;++i)</pre>
28
               if(dis[i]!=0&&dis[i]<mn)</pre>
29
               {
30
                   mn=dis[i];
                   now=i;
           if(now==-1) break;
35
           sum+=dis[now];
36
           dis[now]=0;
37
           cnt++;
38
           for(int i=1;i<=n;++i)</pre>
               if(dis[i]!=0&&mp[now][i]<dis[i])</pre>
                   dis[i]=mp[now][i];
43
       if(cnt<n) return -1;</pre>
       else return sum;
48
    int main()
49
50
       scanf("%d%d",&n,&m);
51
       memset(mp,0x3f,sizeof(mp));
52
       for(int i=1;i<=n;++i)</pre>
           mp[i][i]=0;
54
       for(int i=1,x,y,z;i<=m;++i)</pre>
55
56
           scanf("%d%d%d",&x,&y,&z);
57
           mp[x][y]=min(mp[x][y],z);
           mp[y][x]=min(mp[y][x],z);
       }
```

```
int ans=prim(1);
if(ans==-1) puts("orz");
else printf("%d",ans);
return 0;
}
```

3.2.2 Kruskal

#include <bits/stdc++.h>

```
//luogu P3366
    using namespace std;
4
5
       prim/kruskal一定要注意解决重边
6
    const int N=200005;
    int n,m;
11
    struct node
12
13
       int x,y,z;
14
    }o[N];
15
    bool cmp(node a, node b)
18
       return a.z<b.z;</pre>
19
    }
20
21
    int f[5005];
    int _find(int x)
    {
24
        if(x!=f[x]) f[x]=_find(f[x]);
25
       return f[x];
26
27
    void _merge(int x,int y)
28
       x=_find(x),y=_find(y);
30
       if(x!=y) f[x]=y;
31
    }
32
33
    int kk()
34
35
    {
       for(int i=1;i<=n;++i)</pre>
           f[i]=i;
37
       sort(o+1,o+1+m,cmp);
38
       int sum=0;
39
       for(int i=1;i<=m;++i)</pre>
           if(_find(o[i].x)!=_find(o[i].y))
               sum+=o[i].z;
44
               _merge(o[i].x,o[i].y);
45
46
47
       int tmp=_find(1);
48
       for(int i=2;i<=n;++i)</pre>
           if(_find(i)!=tmp)
50
               return -1;
51
        return sum;
52
    }
53
    int main()
    {
```

- 3.2.3 最小生成树计数
- 3.2.4 次小生成树
- 3.2.5 最小乘积生成树
- 3.3 树的直径
- 3.4 LCA
- 3.4.1 Tarjan 离线
- 3.4.2 倍增 LCA

```
#include <bits/stdc++.h>
   using namespace std;
2
3
       预处理 O(nlogn)
5
       单次查询 O(logn)
6
7
    const int MAXN=500005;
   int n,q,dep[MAXN],s,lg[MAXN],fa[MAXN][32];
   vector<int> e[MAXN];
11
12
   void dfs(int now,int pa)
13
14
       dep[now]=dep[pa]+1;
15
       fa[now][0]=pa;
16
       for(int i=1;(1<<i)<=dep[now];i++)</pre>
17
           fa[now][i]=fa[fa[now][i-1]][i-1];
18
       for(auto to:e[now])
19
           if(to!=pa) dfs(to,now);
20
21
22
   int lca(int x,int y)
24
       if(dep[x]<dep[y]) swap(x,y);</pre>
25
       while(dep[x]>dep[y]) x=fa[x][lg[dep[x]-dep[y]]-1];
26
       if(x==y) return x;
27
       for(int i=lg[dep[x]]-1;i>=0;i--)
           if(fa[x][i]!=fa[y][i])
29
              x=fa[x][i],y=fa[y][i];
30
       return fa[x][0];
31
   }
32
33
   int main()
34
35
       for(int i=1;i<MAXN;i++)</pre>
           lg[i]=lg[i-1]+(1<<lg[i-1]==i);
37
       scanf("%d%d%d",&n,&q,&s);
38
       for(int i=0,x,y;i<n-1;i++)</pre>
39
40
           scanf("%d%d",&x,&y);
41
           e[x].push_back(y),e[y].push_back(x);
42
       }
```

```
dep[0]=0;
dfs(s,0);
for(int i=0,x,y;i<q;i++)

{
    scanf("%d%d",&x,&y);
    printf("%d\n",lca(x,y));
}
return 0;
}</pre>
```

3.5 无向图与有向图联通性

3.5.1 割点

```
#include <bits/stdc++.h>
   #define int long long
   //luogu P3469
3
      tarjan求割点的算法中,如果不保证连通性,应该使用被注释
6
          掉的遍历方法
      part数组储存了被这个割点分成的不同的几块各自的大小
   using namespace std;
   const int N=100005;
12
   int n,m,x,y;
13
   vector<int> e[N],part[N];
14
   bool is[N];
   int dfn[N],low[N],timer=0;
   int sz[N];
   void tarjan(int u,int f)
19
20
      dfn[u]=low[u]=++timer;
21
      sz[u]++;//
      int son=0,tmp=0;
      for(auto v:e[u])
25
          if(dfn[v]==0)
26
27
             tarjan(v,u);
28
             sz[u]+=sz[v];//
             low[u]=min(low[u],low[v]);
             if(low[v]>=dfn[u]&&u!=f)
             {
                 is[u]=1;
                tmp+=sz[v];//
                part[u].push_back(sz[v]);//
             if(u==f) son++;
38
          low[u]=min(low[u],dfn[v]);
39
40
       if(son>=2\&u==f) is[u]=1;//point on the top
41
      if(is[u]&&n-tmp-1!=0)
42
          part[u].push_back(n-tmp-1);//
   }
   signed main()
46
47
      scanf("%11d%11d",&n,&m);
      for(int i=1;i<=m;++i)</pre>
```

```
scanf("%11d%11d",&x,&y);
51
           e[x].push_back(y),e[y].push_back(x);
52
       }
       for(int i=1;i<=n;++i)
55
           if(!dfn[i]) tarjan(i,i);
57
       tarjan(1,0);
58
       for(int i=1;i<=n;++i)</pre>
           if(!is[i]) printf("%lld\n",2*(n-1));
62
              int tmp=0;
63
              for(auto j:part[i])
64
                  tmp+=j*(j-1);
              printf("%lld\n",n*(n-1)-tmp);
           }
       return 0;
69
   }
70
```

3.5.2 桥

```
#include <bits/stdc++.h>
   #define mkp make_pair
   //uva796
   using namespace std;
   const int N=1000005;
   typedef pair<int,int> pii;
   inline int read(){
       char ch=getchar();int s=0,w=1;
       while(ch<48||ch>57){if(ch=='-')w=-1;ch=getchar();}
       while(ch>=48\&ch<=57){s=(s<<1)+(s<<3)+ch-48;ch=
10
           getchar();}
       return s*w;
11
12
   inline void write(int x){
13
       if(x<0)putchar('-'),x=-x;</pre>
       if(x>9)write(x/10);
15
       putchar(x%10+48);
16
17
18
   int n;
   int dfn[N],low[N],timer=0;
   int fa[N];
   vector<int> e[N];
   vector<pii> ans;
23
   void tarjan(int u,int f)
25
       fa[u]=f;
       dfn[u]=low[u]=++timer;
28
       for(auto v:e[u])
29
30
          if(!dfn[v])
31
32
              tarjan(v,u);
              low[u]=min(low[u],low[v]);
              //if(dfn[u]<low[v]) is[u][v]=1;
35
              //u is v's father
36
          }
37
          else if(v!=f) low[u]=min(low[u],dfn[v]);
39
   }
40
```

```
void init()
42
       timer=0;
       for(int i=0;i<n;++i) dfn[i]=low[i]=fa[i]=0;</pre>
45
       for(int i=0;i<n;++i) e[i].clear();</pre>
46
       ans.clear();
    }
    void gao()
50
51
       for(int i=0;i<n;++i)</pre>
52
           if(!dfn[i]) tarjan(i,-1);
53
       for(int i=0;i<n;++i)</pre>
54
55
           int F=fa[i];
           if(F!=-1&&dfn[F]<low[i])</pre>
               ans.emplace_back(min(F,i),max(F,i));
       }
       sort(ans.begin(),ans.end());
       printf("%d critical links\n",(int)ans.size());
       for(auto i:ans)
           printf("%d - %d\n",i.first,i.second);
       puts("");
    }
65
66
   int main()
67
68
       while(~scanf("%d",&n))
69
           if(n==0)
           {
              puts("0 critical links");
               puts("");
               continue;
           init();
           for(int i=0,x,y,z;i<n;++i)</pre>
78
79
               scanf("%d (%d)",&x,&y);
80
               for(int i=0;i<y;++i)</pre>
                  z=read(),
                  e[x].push_back(z),
                  e[z].push_back(x);
           }
           gao();
       }
       return 0;
   }
   3.5.3 e-DCC
```

```
3.5.3 e-DCC3.5.4 v-DCC3.5.5 SCC
```

```
#include <bits/stdc++.h>
//luogu P2341
using namespace std;

/*
scc表示某标号的强连通分量中的点,co表示某个点属于哪个强连通分量
gao函数是重建图,按照题意寻找有没有链
*/
```

```
const int N=10005;
10
   int n,m,x[N*5],y[N*5];
    vector<int> e[N],scc[N];
13
    int co[N],color=0;
   stack<int> s;
15
16
   bool vis[N];
   int dfn[N],low[N],timer=0;
    void tarjan(int u)
19
20
       dfn[u]=low[u]=++timer;
21
       s.push(u);
22
       vis[u]=1;
23
       for(auto v:e[u])
           if(!dfn[v])
26
           {
27
               tarjan(v);
              low[u]=min(low[u],low[v]);
           else if(vis[v]) low[u]=min(low[u],dfn[v]);
       if(low[u]==dfn[u])
33
34
           ++color;
35
           int t;
36
           do
              t=s.top();
              s.pop();
              co[t]=color;
              vis[t]=0;
              scc[color].push_back(t);
           while(u!=t);
45
46
47
48
    int f[N];
49
   int _find(int x)
       if(x!=f[x]) f[x]=_find(f[x]);
       return f[x];
53
54
   void _merge(int x,int y)
55
56
       x=_find(x),y=_find(y);
       if(x!=y) f[x]=y;
58
   int d[N];
61
   void gao()
62
63
       for(int i=1;i<=color;++i)</pre>
           f[i]=i;
       for(int i=1;i<=m;++i)</pre>
66
67
           if(co[x[i]]!=co[y[i]])
               _merge(co[x[i]],co[y[i]]),
              d[co[x[i]]]++;
71
       int F=_find(1);
72
       for(int i=1;i<=color;++i)</pre>
73
```

```
if(_find(i)!=F) {puts("0");return;}
74
       int ans=0,tmp=0;
75
       for(int i=1;i<=color;++i)</pre>
76
           if(d[i]==0)
               ans+=scc[i].size(),tmp++;
79
80
       if(tmp>1) ans=0;
81
       printf("%d",ans);
83
    int main()
85
86
       scanf("%d%d",&n,&m);
87
       for(int i=1;i<=m;++i)</pre>
           scanf("%d%d",&x[i],&y[i]);
           e[x[i]].push_back(y[i]);
91
92
       for(int i=1;i<=n;++i)</pre>
           if(!dfn[i]) tarjan(i);
       gao();
       return 0;
```

3.5.6 2-SAT

```
#include <bits/stdc++.h>
   using namespace std;
   //luogu P4782
5
       2-SAT用于求解有n个布尔变量x1-xn和m个需要满足的条件
6
       每个条件形式为xi=0(1)||xj=0(1),是否有可行解
       注意要开两倍空间建反向边
   */
9
   const int N=2e6+5;
11
12
   int n,m,a,va,b,vb;
13
   int dfn[N],low[N],timer=0;
14
   stack<int> s;
15
   bool vis[N];
   vector<int> e[N];
   int co[N],color=0;
18
19
   void add(int x,int y)
20
21
       e[x].push_back(y);
22
   }
   void tarjan(int u)
25
   {
26
       dfn[u]=low[u]=++timer;
27
       s.push(u);
28
       vis[u]=1;
29
       for(auto v:e[u])
31
          if(!dfn[v])
             tarjan(v),
33
             low[u]=min(low[u],low[v]);
          else if(vis[v])
             low[u]=min(low[u],dfn[v]);
       }
```

```
if(low[u]==dfn[u])
38
39
           int v;
40
           color++;
           do
42
43
               v=s.top();
44
45
               s.pop();
               vis[v]=0;
               co[v]=color;
48
           while(u!=v);
49
50
51
    bool solve()
    {
       for(int i=1;i<=2*n;++i)</pre>
55
           if(!dfn[i]) tarjan(i);
56
       for(int i=1;i<=n;++i)</pre>
57
           if(co[i]==co[i+n])
58
59
               return 0;
60
       return 1;
61
62
    int main()
63
64
       scanf("%d%d",&n,&m);
65
       for(int i=1;i<=m;++i)</pre>
66
           scanf("%d%d%d%d",&a,&va,&b,&vb);
           int nota=va^1,notb=vb^1;
69
           add(a+nota*n,b+vb*n);//not a and b
70
           add(b+notb*n,a+va*n);//not b and a
71
72
       if(solve())
           puts("POSSIBLE");
75
           for(int i=1;i<=n;++i)</pre>
76
               printf("%d ",co[i]>co[i+n]);
77
78
       else puts("IMPOSSIBLE");
79
       return 0;
```

3.5.7 支配树

3.6 二分图

3.6.1 最大匹配-匈牙利

```
#include <bits/stdc++.h>
//luogu P3386
using namespace std;

/*
hungary每一次遍历必须要清空vis数组
*/
const int N=1005;

vector<int> e[N];
bool vis[N];
int match[N],rematch[N];
```

```
bool dfs(int u)
15
16
       for(auto v:e[u])
           if(!vis[v]){
19
              vis[v]=1;
20
               if(match[v]==0||dfs(match[v]))
                  match[v]=u;
                  rematch[u]=v;
                   return 1;
26
27
28
       return 0;
29
    int n,m,k;
32
33
    int main()
34
35
       scanf("%d%d%d",&n,&m,&k);
       for(int i=1,x,y;i<=k;++i)</pre>
           scanf("%d%d",&x,&y);
39
           if(x>n||y>m) continue;
40
           e[x].push_back(y);
41
42
       int ans=0;
       for(int i=1;i<=n;++i)</pre>
           memset(vis,0,sizeof(vis));
46
           if(dfs(i)) ans++;
       printf("%d",ans);
49
       return 0;
50
```

3.6.2 带权匹配-KM

```
#include <bits/stdc++.h>
   //hdu 2255
2
   using namespace std;
      KM仅用于最大带权匹配一定是最大匹配的情况中
   const int N=305;
   const int inf=0x3f3f3f3f;
   int n,mp[N][N];
12
   int la[N],lb[N],delta;
13
   bool va[N],vb[N];
14
   int match[N];
15
16
   bool dfs(int x)
18
      va[x]=1;
      for(int y=1;y<=n;++y)</pre>
20
          if(!vb[y]){
             if(la[x]+lb[y]==mp[x][y])
```

```
vb[y]=1;
25
                   if(!match[y]||dfs(match[y]))
26
                       match[y]=x;
                       return 1;
29
               }
               else
                   delta=min(delta,la[x]+lb[y]-mp[x][y]);
34
35
        return 0;
36
37
38
    int km()
39
40
        for(int i=1;i<=n;++i)</pre>
42
           match[i]=0;
43
           la[i]=-inf;
           lb[i]=0;
           for(int j=1;j<=n;++j)</pre>
               la[i]=max(la[i],mp[i][j]);
49
50
        for(int i=1;i<=n;++i)</pre>
51
           while(1)
               memset(va,0,sizeof(va));
               memset(vb,0,sizeof(vb));
               delta=inf;
               if(dfs(i)) break;
               for(int j=1;j<=n;++j)</pre>
                   if(va[j]) la[j]-=delta;
                   if(vb[j]) lb[j]+=delta;
62
63
           }
64
65
        int ans=0;
        for(int i=1;i<=n;++i)</pre>
           ans+=mp[match[i]][i];
        return ans;
69
    }
70
    int main()
72
73
        while(~scanf("%d",&n))
75
           memset(mp,-0x3f,sizeof(mp));
76
           for(int i=1;i<=n;++i)</pre>
77
78
               for(int j=1;j<=n;++j)</pre>
79
                   scanf("%d",&mp[i][j]);
           printf("%d\n",km());
        return 0;
86
87
```

3.7 网络流

3.7.1 最大流-Dinic

```
#include <bits/stdc++.h>
   using namespace std;
   typedef long long 11;
       s,t 超级源、超级汇
6
       cur[] 当前弧优化
       时间复杂度 O(n^2*m)
10
   const int MAXN=10005;
11
   const 11 inf=0x3f3f3f3f3f3f3f3f3f11;
12
   int n,m,s,t,tot,dis[MAXN],cur[MAXN];
   struct edge
14
   {
       int to,cap,rev;
       edge(){}
17
       edge(int to,int cap,int rev):to(to),cap(cap),rev(
           rev){}
   };
19
   vector<edge> E[MAXN];
   inline void add_edge(int x,int y,int f)
23
       E[x].emplace back(y,f,E[y].size());
24
       E[y].emplace_back(x,0,E[x].size()-1);
25
   }
26
   int bfs()
29
       for(int i=1;i<=n;i++) dis[i]=0x3f3f3f3f3f;</pre>
30
       dis[s]=0;
       queue<int> q;
       q.push(s);
       while(!q.empty())
          int now=q.front();q.pop();
36
          for(int i=0;i<E[now].size();i++)</pre>
37
38
              edge &e=E[now][i];
39
              if(dis[e.to]>dis[now]+1&&e.cap)
                 dis[e.to]=dis[now]+1;
                 if(e.to==t) return 1;
                 q.push(e.to);
              }
          }
       }
       return 0;
49
50
   11 dfs(int now, 11 flow)
51
52
       if(now==t) return flow;
       11 rest=flow,k;
       for(int i=cur[now];i<E[now].size();i++)</pre>
          edge &e=E[now][i];
          if(e.cap&&dis[e.to]==dis[now]+1)
              cur[now]=i;
              k=dfs(e.to,min(rest,(long long)e.cap));
```

```
e.cap-=k;
62
               E[e.to][e.rev].cap+=k;
63
               rest-=k;
       return flow-rest;
67
   }
68
   11 dinic()
71
72
       11 ret=0,delta;
       while(bfs())
73
74
           for(int i=1;i<=n;i++) cur[i]=0;</pre>
75
           while(delta=dfs(s,inf)) ret+=delta;
76
77
       return ret;
   }
79
```

3.7.2 最小费用最大流-Dij+Dinic

```
#include <bits/stdc++.h>
   using namespace std;
2
   typedef pair<int,int> pii;
5
       第一遍跑的spfa,然后是加上势函数的dij,玄学
6
      h[] 势函数
       cur[] 当前弧优化
       msmf 最大流时的最小费用
       s,t 超级源、超级汇
       时间复杂度 O(n^2*m)
11
12
   const int MAXN=2005;
   const int inf=0x3f3f3f3f;
   int msmf,s,t,cur[MAXN],dis[MAXN],vis[MAXN],h[MAXN];
16
   struct edge
17
18
       int to,val,cap,rev;
19
       edge(){}
20
       edge(int to,int cap,int val,int rev):to(to),cap(
21
           cap),val(val),rev(rev){}
22
   vector<edge> E[MAXN];
23
   inline void add_edge(int x,int y,int f,int cost)
25
26
       E[x].emplace_back(y,f,cost,E[y].size());
       E[y].emplace_back(x,0,-cost,E[x].size()-1);
30
   int dij()
31
32
       fill(dis,dis+t+1,inf);
33
       priority_queue<pii,vector<pii>,greater<pii>> q;
34
       q.emplace(0,s);dis[s]=0;
       while(!q.empty())
          pii p=q.top();q.pop();
38
          int now=p.second;
39
          if(dis[now]<p.first) continue;</pre>
40
          for(int i=0;i<E[now].size();i++)</pre>
```

```
edge &e=E[now][i];
43
              if(e.cap>0&&dis[e.to]>p.first+e.val+h[now]-
44
                   h[e.to])
               {
                  dis[e.to]=p.first+e.val+h[now]-h[e.to];
46
                  q.emplace(dis[e.to],e.to);
47
              }
           }
49
       return dis[t]!=inf;
51
52
53
   int dfs(int now,int flow)
54
55
       if(now==t) return flow;
56
57
       int rest=flow,k;
       vis[now]=1;
       for(int i=cur[now];i<E[now].size();i++)</pre>
59
60
           edge &e=E[now][i];
61
           if(e.cap&&dis[now]+e.val+h[now]-h[e.to]==dis[e
62
               .to]&&!vis[e.to])
              cur[now]=i;
              k=dfs(e.to,min(e.cap,rest));
65
              e.cap-=k;
66
              E[e.to][e.rev].cap+=k;
67
              rest-=k;
              msmf+=k*e.val;
           }
       vis[now]=0;
72
       return flow-rest;
73
   }
74
   int dinic()
76
77
       int ret=0,delta;
78
       while(dij())
79
80
           for(int i=s;i<=t;i++) cur[i]=0;</pre>
81
          while(delta=dfs(s,inf)) ret+=delta;
           for(int i=s;i<=t;i++) h[i]+=(dis[i]==inf)?0:</pre>
               dis[i];
       return ret;
85
   }
```

3.7.3 上下界流

3.8 欧拉路

```
#include <bits/stdc++.h>
//luogu P2731
using namespace std;
const int N=505;

/*
euler_path一定要找到正确的起点
*/
int n;
int mp[N][N];
stack<int> st;
int deg[N];
```

```
void dfs(int x)
15
16
        for(int i=1;i<=500;++i)</pre>
17
18
            if(mp[x][i])
19
20
21
                mp[x][i]--;
22
                mp[i][x]--;
                dfs(i);
23
24
25
        st.push(x);
26
27
28
29
    int main()
    {
        scanf("%d",&n);
31
        for(int i=1,x,y;i<=n;++i)</pre>
32
33
            scanf("%d%d",&x,&y);
34
35
            mp[x][y]++;
            mp[y][x]++;
            deg[x]++;
37
            deg[y]++;
38
39
        int s=1;
40
        for(int i=1;i<=500;++i)</pre>
41
42
            if(deg[i]%2==1)
                s=i;
45
                break:
46
47
        dfs(s);
        while(!st.empty())
50
51
            printf("%d\n",st.top());
52
            st.pop();
53
54
        return 0;
55
    }
```

3.9 Prufer 序列

- 4 数据结构
- 4.1 树状数组
- 4.2 线段树
- 4.2.1 带优先级线段树
- 4.2.2 吉司机线段树

```
#include <bits/stdc++.h>
using namespace std;
typedef long long ll;

/*
modify 将区间大于x的数变成x
query 询问区间和
单次复杂度 O(log^2(n))
*/
```

```
const 11 INF=0xc0c0c0c0c0c0c0c0ll;
11
   const int MAXN=200005;
   11 seg[MAXN<<2],m1[MAXN<<2],m2[MAXN<<2],cnt[MAXN<<2],</pre>
        tag[MAXN<<2],a[MAXN];
   int n,q;
14
   void pushdown(int rt)
16
       if(!tag[rt]) return;
       11 y=m1[rt];
       if(y<m1[rt<<1])
20
21
           tag[rt<<1]=1;
22
           seg[rt<<1]-=(m1[rt<<1]-y)*cnt[rt<<1];
          m1[rt<<1]=y;
       if(y<m1[rt<<1|1])
26
          tag[rt<<1|1]=1;
           seg[rt<<1|1]-=(m1[rt<<1|1]-y)*cnt[rt<<1|1];
          m1[rt<<1|1]=y;
       tag[rt]=0;
33
34
   void pushup(int rt)
35
36
       seg[rt]=seg[rt<<1]+seg[rt<<1|1];
37
       if(m1[rt<<1]==m1[rt<<1|1])
          m1[rt]=m1[rt<<1];
40
           cnt[rt]=cnt[rt<<1]+cnt[rt<<1|1];</pre>
          m2[rt]=max(m2[rt<<1],m2[rt<<1|1]);</pre>
42
       else if(m1[rt<<1]>m1[rt<<1|1])</pre>
           m1[rt]=m1[rt<<1];
46
           cnt[rt]=cnt[rt<<1];</pre>
47
           m2[rt]=max(m2[rt<<1],m1[rt<<1|1]);</pre>
48
       }
49
       else
           m1[rt]=m1[rt<<1|1];
           cnt[rt]=cnt[rt<<1|1];</pre>
53
           m2[rt]=max(m2[rt<<1|1],m1[rt<<1]);
       }
   void build(int rt,int l,int r)
59
       tag[rt]=0;
60
       if(l==r)
61
62
           seg[rt]=m1[rt]=a[1];
           cnt[rt]=1;
           m2[rt]=INF;
           return;
       int m=l+r>>1;
       if(l<=m) build(rt<<1,1,m);</pre>
       if(m<r) build(rt<<1|1,m+1,r);
       pushup(rt);
   }
72
73
```

```
void modify(int rt,int l,int r,int L,int R,ll y)
74
75
        if(y>=m1[rt]) return;
        if(L<=1&&r<=R&&y>m2[rt])
77
78
           tag[rt]=1;
79
           seg[rt]-=(m1[rt]-y)*cnt[rt];
80
           m1[rt]=y;
81
           return;
        pushdown(rt);
        int m=l+r>>1;
85
        if(L<=m) modify(rt<<1,1,m,L,R,y);</pre>
86
        if(m<R) modify(rt<<1|1,m+1,r,L,R,y);</pre>
87
        pushup(rt);
    11 query(int rt,int l,int r,int L,int R)
91
92
        if(L<=1&&r<=R) return seg[rt];</pre>
        int m=l+r>>1;
        pushdown(rt);
        11 ret=0;
        if(L<=m) ret+=query(rt<<1,1,m,L,R);
        if(m<R) ret+=query(rt<<1|1,m+1,r,L,R);
        pushup(rt);
        return ret;
100
    }
101
```

4.2.3 线段树维护扫描线

- 4.3 RMQ
- 4.3.1 一维
- 4.3.2 两维
- 4.4 树链剖分
- 4.4.1 点剖分

```
#include <bits/stdc++.h>
   using namespace std;
2
   typedef long long 11;
3
      轻重链剖分 单次复杂度 O(log^2(n))
      a[i] 表示dfs标号为i的点的值,而非点i的值
      1 x y z 表示将树从x到y结点最短路径上所有节点值都加上z
      2 x y 表示求树从x到y结点最短路径上所有节点值之和
      3 x z 表示将以x为根节点的子树内所有节点值都加上z
      4 x 表示求以x为根节点的子树内所有节点值之和
11
12
13
   const int MAXN=100005;
   11 mod,lazy[MAXN<<2],seg[MAXN<<2],a[MAXN],tmp[MAXN];</pre>
15
   int n,q,r,cnt,tot,dep[MAXN],top[MAXN],id[MAXN],son[
      MAXN],num[MAXN],fa[MAXN];
   vector<int> e[MAXN];
   void dfs1(int now,int f)
19
20
      dep[now]=dep[f]+1;
21
      fa[now]=f;
22
      num[now]=1;
      son[now]=0;
```

```
for(auto to:e[now])
25
                                                                    90
                                                                           int m=l+r>>1;
                                                                    91
26
                                                                           11 ret=0;
           if(to==f) continue;
27
           dfs1(to,now);
                                                                           pushdown(rt,m-l+1,r-m);
           num[now]+=num[to];
29
                                                                    94
           if(num[to]>num[son[now]]) son[now]=to;
30
                                                                    95
                                                                           pushup(rt);
31
    }
                                                                    97
                                                                           return ret;
32
    void dfs2(int now,int f)
34
                                                                       int main()
35
                                                                   100
       id[now]=++cnt;
36
                                                                   101
       top[now]=f;
37
                                                                   102
       if(son[now]) dfs2(son[now],f);
38
                                                                   103
       for(auto to:e[now])
                                                                           for(int i=1,x,y;i<n;i++)</pre>
39
                                                                   104
           if(to!=fa[now]&&to!=son[now])
                                                                   105
                                                                               scanf("%d%d",&x,&y);
               dfs2(to,to);
    }
42
                                                                   107
                                                                           }
43
                                                                   108
    inline void pushdown(int rt,ll lnum,ll rnum)
                                                                           num[0]=0,dep[r]=0;
44
                                                                   109
                                                                           dfs1(r,r);
45
                                                                   110
       if(!lazy[rt]) return;
46
                                                                   111
                                                                           dfs2(r,r);
       seg[rt<<1]=(seg[rt<<1]+lazy[rt]*lnum%mod)%mod;</pre>
                                                                   112
       seg[rt<<1|1]=(seg[rt<<1|1]+lazy[rt]*rnum%mod)%mod;
                                                                           build(1,1,n);
                                                                   113
       lazy[rt<<1]=(lazy[rt<<1]+lazy[rt])%mod;
49
                                                                   114
       lazy[rt<<1|1]=(lazy[rt<<1|1]+lazy[rt])%mod;
                                                                           while(q--)
50
                                                                   115
       lazy[rt]=0;
51
                                                                   116
    }
                                                                   117
                                                                               int op,x,y;ll z;
52
                                                                               scanf("%d%d",&op,&x);
                                                                   118
    inline void pushup(int rt)
                                                                               if(op==4)
                                                                   120
       seg[rt]=(seg[rt<<1]+seg[rt<<1|1])%mod;
56
                                                                   121
    }
                                                                                       [x]-1);
57
                                                                                   continue;
                                                                   122
    void build(int rt,int l,int r)
59
                                                                   123
                                                                               if(op==1)
                                                                   124
       lazy[rt]=0;
                                                                   125
       if(l==r)
62
                                                                   126
                                                                                   while(top[x]!=top[y])
63
                                                                   127
           seg[rt]=a[1]%mod;
                                                                                   {
64
                                                                   128
           return;
65
                                                                   129
                                                                   130
       int m=l+r>>1;
                                                                                      x=fa[top[x]];
                                                                   131
       if(1<=m) build(rt<<1,1,m);
                                                                   132
       if(m<r) build(rt<<1|1,m+1,r);
69
                                                                   133
       pushup(rt);
70
                                                                   134
    }
71
                                                                   135
                                                                               else if(op==2)
    void modify(int rt,int l,int r,int L,int R,ll x)
                                                                                   scanf("%d",&y);
       if(L <= 1\&\&r <= R)
                                                                                   11 ans=0;
75
                                                                   139
                                                                                   while(top[x]!=top[y])
76
                                                                   140
           lazy[rt]=(lazy[rt]+x)%mod;
77
                                                                   141
           seg[rt]=(seg[rt]+x*(r-l+1)%mod)%mod;
                                                                   142
           return;
79
                                                                   143
                                                                                           mod;
       int m=l+r>>1;
                                                                                      x=fa[top[x]];
       pushdown(rt,m-l+1,r-m);
                                                                   145
       if(L<=m) modify(rt<<1,1,m,L,R,x);
                                                                   146
       if(m<R) modify(rt<<1|1,m+1,r,L,R,x);</pre>
                                                                   147
                                                                                   printf("%lld\n",ans);
       pushup(rt);
                                                                   148
                                                                               }
                                                                   149
                                                                               else
                                                                   150
   11 query(int rt,int l,int r,int L,int R)
88
                                                                   151
                                                                                   scanf("%11d",&z);z%=mod;
89
                                                                   152
```

```
if(L<=1&&r<=R) return seg[rt];</pre>
if(L<=m) ret=(ret+query(rt<<1,1,m,L,R))%mod;</pre>
if(m<R) ret=(ret+query(rt<<1|1,m+1,r,L,R))%mod;
scanf("%d%d%d%lld",&n,&q,&r,&mod);
for(int i=1;i<=n;i++) scanf("%11d",&tmp[i]);</pre>
   e[x].push_back(y),e[y].push_back(x);
for(int i=1;i<=n;i++) a[id[i]]=tmp[i];</pre>
       printf("%1ld\n",query(1,1,n,id[x],id[x]+num])
       scanf("%d%11d",&y,&z);z%=mod;
          if(dep[top[x]]<dep[top[y]]) swap(x,y);</pre>
          modify(1,1,n,id[top[x]],id[x],z);
      if(dep[x]>dep[y]) swap(x,y);
      modify(1,1,n,id[x],id[y],z);
          if(dep[top[x]]<dep[top[y]]) swap(x,y);</pre>
          ans=(ans+query(1,1,n,id[top[x]],id[x]))%
       if(dep[x]>dep[y]) swap(x,y);
       ans=(ans+query(1,1,n,id[x],id[y]))%mod;
```

```
modify(1,1,n,id[x],id[x]+num[x]-1,z);
153
                                                                52
           }
                                                                           bst[++tot].val=val;
154
                                                                53
                                                                           bst[tot].dat=rand();
155
       return 0;
                                                                           bst[tot].siz=bst[tot].cnt=1;
    }
                                                                           bst[tot].lc=bst[tot].rc=0;
157
                                                                56
                                                                           return tot;
                                                                57
                                                                        }
    4.4.2 边剖分
                                                                        void build()
          平衡树
    4.5
                                                                           new_node(-inf);new_node(inf);
    4.5.1 Treap
                                                                           root=1,bst[1].rc=2;
                                                                63
                                                                           pushup(1);
                                                                64
    #include <bits/stdc++.h>
                                                                65
    using namespace std;
 2
 3
                                                                        void _insert(int &rt,int val)
                                                                67
    const int MAXN=1e5+5;
    const int inf=0x7ffffffff;
 5
                                                                           if(rt==0)
                                                                69
    int n,op,x;
                                                                           {
                                                                70
                                                                              rt=new node(val);
                                                                71
                                                                              return;
                                                                72
        树内初始化时有无穷大和无穷小两个结点
                                                                73
        delete(root,x) 删除一个x
                                                                           if(bst[rt].val==val)
10
        _insert(root,x) 插入一个x
                                                                75
       getRank(root,x) 返回x的排名+1(包含了无穷小)
                                                                               bst[rt].cnt++;
                                                                76
        getVal(root,x+1) 返回排名为x的数
                                                                              pushup(rt);
                                                                77
        getPrev(x) x的前驱
                                                                              return;
                                                                78
       getNext(x) x的后继
15
                                                                79
                                                                           if(val<bst[rt].val)</pre>
16
17
    namespace Treap
                                                                               _insert(bst[rt].lc,val);
18
                                                                              if(bst[rt].dat<bst[bst[rt].lc].dat) zig(rt)</pre>
       int tot,root;
       struct node
                                                                           }
21
                                                                84
                                                                           else
           int cnt,val,dat,siz,lc,rc;
23
       }bst[MAXN];
                                                                               _insert(bst[rt].rc,val);
24
                                                                               if(bst[rt].dat<bst[bst[rt].rc].dat) zag(rt)</pre>
                                                                88
       inline void pushup(int rt)
                                                                89
           bst[rt].siz=bst[rt].cnt;
                                                                           pushup(rt);
28
                                                                90
           if(bst[rt].lc) bst[rt].siz+=bst[bst[rt].lc].
                                                                        }
29
                                                                91
           if(bst[rt].rc) bst[rt].siz+=bst[bst[rt].rc].
                                                                        void _delete(int &rt,int val)
30
               siz;
                                                                94
       }
                                                                           if(rt==0) return;
                                                                95
                                                                           if(bst[rt].val==val)
                                                                96
       inline void zig(int &rt)
33
                                                                              if(bst[rt].cnt>1)
           int p=bst[rt].lc;
           bst[rt].lc=bst[p].rc;
                                                                                  bst[rt].cnt--;
                                                                100
           bst[p].rc=rt;
                                                                                  pushup(rt);
                                                                101
           rt=p;
                                                                                  return;
                                                                102
           pushup(bst[rt].rc);pushup(rt);
39
                                                                103
       }
40
                                                                104
                                                                              if(bst[rt].rc||bst[rt].lc)
41
       inline void zag(int &rt)
42
                                                                106
43
                                                                                  if(bst[rt].rc==0||bst[bst[rt].rc].dat<</pre>
                                                                107
           int p=bst[rt].rc;
                                                                                      bst[bst[rt].lc].dat)
           bst[rt].rc=bst[p].lc;
                                                                                      zig(rt),_delete(bst[rt].rc,val);
                                                                108
           bst[p].lc=rt;
                                                                109
           rt=p;
                                                                                      zag(rt),_delete(bst[rt].lc,val);
                                                                110
           pushup(bst[rt].lc);pushup(rt);
                                                                                  pushup(rt);
                                                                111
49
                                                                112
                                                                               else rt=0;
                                                                113
        int new_node(int val)
```

```
return;
114
115
           if(val<bst[rt].val) _delete(bst[rt].lc,val);</pre>
           else _delete(bst[rt].rc,val);
           pushup(rt);
       int getPrev(int val)
           int ret=1,rt=root;
123
           while(rt)
124
125
               if(bst[rt].val==val)
126
127
                   if(bst[rt].lc)
                      rt=bst[rt].lc;
                      while(bst[rt].rc) rt=bst[rt].rc;
                      ret=rt;
                  }
                  break;
               if(bst[rt].val<val&&bst[rt].val>bst[ret].
                   val) ret=rt;
               if(val<bst[rt].val) rt=bst[rt].lc;</pre>
137
               else rt=bst[rt].rc;
138
139
           return bst[ret].val;
140
        }
        int getNext(int val)
           int ret=2,rt=root;
           while(rt)
               if(bst[rt].val==val)
                   if(bst[rt].rc)
150
151
                      rt=bst[rt].rc;
152
                      while(bst[rt].lc) rt=bst[rt].lc;
153
                      ret=rt;
                  }
                  break;
               if(bst[rt].val>val&&bst[rt].val<bst[ret].</pre>
                   val) ret=rt;
               if(val<bst[rt].val) rt=bst[rt].lc;</pre>
               else rt=bst[rt].rc;
           return bst[ret].val;
162
163
164
        int getRank(int rt,int val)
165
           if(rt==0) return 0;
           if(val==bst[rt].val) return bst[bst[rt].lc].
           if(val<bst[rt].val) return getRank(bst[rt].lc,</pre>
169
           else return bst[bst[rt].lc].siz+bst[rt].cnt+
                getRank(bst[rt].rc,val);
        int getVal(int rt,int k)
173
```

```
174
           if(rt==0) return inf;
175
           if(bst[bst[rt].lc].siz>=k) return getVal(bst[
176
               rt].lc,k);
           if(bst[bst[rt].lc].siz+bst[rt].cnt>=k) return
177
               bst[rt].val;
           return getVal(bst[rt].rc,k-bst[bst[rt].lc].siz
178
                -bst[rt].cnt);
180
    int main()
182
183
        using namespace Treap;
184
        srand(time(0));
185
        build();
        scanf("%d",&n);
        while(n--)
           scanf("%d%d",&op,&x);
190
           if(op==1) _insert(root,x);
191
           else if(op==2) _delete(root,x);
192
           else if(op==3) printf("%d\n",getRank(root,x)
                -1);
           else if(op==4) printf("%d\n",getVal(root,x+1))
194
           else if(op==5) printf("%d\n",getPrev(x));
195
           else if(op==6) printf("%d\n",getNext(x));
196
197
        return 0;
199
```

- 4.5.2 Splay
- 4.6 动态树
- 4.7 主席树

```
#include <bits/stdc++.h>
2
   using namespace std;
3
       离散化+区间k小
5
   const int MAXN=200005;
   int n,m,a[MAXN],tmp[MAXN],org[MAXN],root[MAXN],tot=0;
   struct tree
10
11
       int cnt,lc,rc;
   }seg[30*MAXN];
13
   int build(int l,int r)
15
16
       int p=tot++;
17
       if(l==r)
18
19
          seg[p].cnt=0;
          return p;
       int m=l+r>>1;
23
       seg[p].lc=build(1,m);
24
       seg[p].rc=build(m+1,r);
25
       seg[p].cnt=seg[seg[p].lc].cnt+seg[seg[p].rc].cnt;
       return p;
```

```
28
29
   int modify(int rt,int l,int r,int x)
       int p=tot++;
       seg[p]=seg[rt];
       if(l==r)
          seg[p].cnt++;
          return p;
       int m=l+r>>1;
39
       if(x<=m) seg[p].lc=modify(seg[rt].lc,l,m,x);</pre>
40
       else seg[p].rc=modify(seg[rt].rc,m+1,r,x);
41
       seg[p].cnt=seg[seg[p].lc].cnt+seg[seg[p].rc].cnt;
42
       return p;
   }
   int query(int p,int q,int l,int r,int k)
46
47
       if(l==r) return 1;
       int m=l+r>>1;
       int lcnt=seg[seg[q].lc].cnt-seg[seg[p].lc].cnt;
       if(lcnt>=k) return query(seg[p].lc,seg[q].lc,l,m,k
       else return query(seg[p].rc,seg[q].rc,m+1,r,k-lcnt
           );
53
   int main()
       scanf("%d%d",&n,&m);
       for(int i=1;i<=n;i++)</pre>
          scanf("%d",a+i),tmp[i]=a[i];
       sort(tmp+1,tmp+n+1);
       root[0]=build(1,n);
       for(int i=1;i<=n;i++)</pre>
63
          int k=lower_bound(tmp+1,tmp+n+1,a[i])-tmp;
64
          org[k]=a[i];
65
          a[i]=k;
          root[i]=modify(root[i-1],1,n,a[i]);
       while(m--)
          int x,y,k;
          scanf("%d%d%d",&x,&y,&k);
          printf("%d\n",org[query(root[x-1],root[y],1,n,
              k)]);
       return 0;
75
```

13

14 15

17

18

19

21

45

46

47

48

56

69

70

4.8 树套树

4.8.1 线段树套 Treap

```
#include <bits/stdc++.h>
using namespace std;

/*
空间 O(nlogn)
单点修改,区间rank,前驱后继(不存在则为±2147483647) 单
次 O(log^2(n))
区间排名为k的值 单次 O(log^3(n))
```

```
const int inf=2147483647;
const int MAXN=50005;
int root[MAXN<<2],n,m,a[MAXN];</pre>
struct Treap
   int tot;
   struct node
      int lc,rc,dat,val,cnt,siz;
   }bst[MAXN*4*20];
   int newnode(int v)
      bst[++tot].val=v;
      bst[tot].dat=rand();
      bst[tot].siz=bst[tot].cnt=1;
      bst[tot].lc=bst[tot].rc=0;
      return tot;
   }
   void zig(int &rt)
      int p=bst[rt].lc;
      bst[rt].lc=bst[p].rc;
      bst[p].rc=rt;
      rt=p;
      pushup(bst[rt].rc);
      pushup(rt);
   void zag(int &rt)
      int p=bst[rt].rc;
      bst[rt].rc=bst[p].lc;
      bst[p].lc=rt;
      rt=p;
      pushup(bst[rt].lc);
      pushup(rt);
   void pushup(int rt)
      bst[rt].siz=bst[rt].cnt;
      if(bst[rt].lc) bst[rt].siz+=bst[bst[rt].lc].
      if(bst[rt].rc) bst[rt].siz+=bst[bst[rt].rc].
           siz;
   int build()
      int rt=newnode(-inf);
      bst[rt].rc=newnode(inf);
      pushup(rt);
      return rt;
   void _delete(int &rt,int x)
      if(bst[rt].val==x)
          if(bst[rt].cnt>1)
          {
```

```
bst[rt].cnt--;
71
                  pushup(rt);
72
                  return;
               }
               if(bst[rt].lc||bst[rt].rc)
                  if(bst[rt].rc==0||bst[bst[rt].rc].dat<</pre>
                       bst[bst[rt].lc].dat)
                      zig(rt),_delete(bst[rt].rc,x);
                  else
                      zag(rt),_delete(bst[rt].lc,x);
80
                  pushup(rt);
81
82
               else rt=0;
83
               return;
           if(x<bst[rt].val) _delete(bst[rt].lc,x);</pre>
           else delete(bst[rt].rc,x);
           pushup(rt);
        }
89
       void _insert(int &rt,int x)
           if(rt==0)
           {
94
               rt=newnode(x);
95
               return;
96
97
           if(bst[rt].val==x) bst[rt].cnt++;
           else if(x<bst[rt].val)</pre>
100
                insert(bst[rt].lc,x);
               if(bst[bst[rt].lc].dat>bst[rt].dat) zig(rt)
102
           }
103
           else
                insert(bst[rt].rc,x);
106
               if(bst[bst[rt].rc].dat>bst[rt].dat) zag(rt)
107
108
           pushup(rt);
109
        }
       int get rank(int rt,int x)
112
113
           if(!rt) return 1;
114
           if(bst[rt].val==x) return bst[bst[rt].lc].siz
               +1;
           if(x<bst[rt].val) return get_rank(bst[rt].lc,x</pre>
               );
           else return get_rank(bst[rt].rc,x)+bst[bst[rt
117
                ].lc].siz+bst[rt].cnt;
        }
118
        int get_num(int rt,int x)
           if(!rt) return 0;
           if(bst[rt].val==x) return bst[bst[rt].lc].siz+
123
               bst[rt].cnt;
           if(x<bst[rt].val) return get_num(bst[rt].lc,x)</pre>
124
           else return get_num(bst[rt].rc,x)+bst[bst[rt].
               lc].siz+bst[rt].cnt;
        }
126
```

```
127
        int get_prev(int rt,int x)
128
129
            int ret=-inf;
130
            while(rt)
131
132
                if(bst[rt].val==x)
133
134
135
                    if(bst[rt].lc)
136
                       rt=bst[rt].lc;
137
                       while(bst[rt].rc) rt=bst[rt].rc;
138
                       ret=bst[rt].val;
139
140
                    break;
141
142
                if(bst[rt].val<x&&bst[rt].val>ret) ret=bst[
                    rt].val;
                if(x<bst[rt].val) rt=bst[rt].lc;</pre>
144
                else rt=bst[rt].rc;
145
146
147
            return ret;
        }
        int get nxt(int rt,int x)
150
151
            int ret=inf;
152
            while(rt)
153
154
                if(bst[rt].val==x)
156
                    if(bst[rt].rc)
157
158
                       rt=bst[rt].rc;
159
                       while(bst[rt].lc) rt=bst[rt].lc;
160
161
                       ret=bst[rt].val;
162
                    break;
163
164
                if(bst[rt].val>x&&bst[rt].val<ret) ret=bst[</pre>
165
                    rt].val;
                if(x<bst[rt].val) rt=bst[rt].lc;</pre>
166
                else rt=bst[rt].rc;
168
            return ret;
169
        }
170
    }treap;
171
172
    void build(int rt,int l,int r)
173
174
        root[rt]=treap.build();
175
        if(l==r) return;
176
        int m=l+r>>1;
177
        build(rt<<1,1,m);</pre>
178
        build(rt<<1|1,m+1,r);
179
180
181
    void modify(int rt,int l,int r,int x,int v,int y)
182
183
        if(y==-1) treap._delete(root[rt],v);
184
        else treap._insert(root[rt],v);
185
        if(l==r) return;
186
        int m=l+r>>1;
187
        if(x<=m) modify(rt<<1,1,m,x,v,y);
188
        else modify(rt<<1|1,m+1,r,x,v,y);</pre>
189
```

155

```
}
190
191
    int query(int rt,int l,int r,int op,int L,int R,int x
192
193
        if(L<=1&&r<=R)
194
195
            if(op==1) return treap.get_rank(root[rt],x)-2;
196
           if(op==2) return treap.get_num(root[rt],x)-1;
            if(op==4) return treap.get_prev(root[rt],x);
            if(op==5) return treap.get_nxt(root[rt],x);
199
200
        int m=l+r>>1,ret;
201
        if(op==1||op==2)
202
        {
203
            ret=0:
            if(L<=m) ret+=query(rt<<1,1,m,op,L,R,x);
            if(m<R) ret+=query(rt<<1|1,m+1,r,op,L,R,x);
206
207
        if(op==4)
208
209
            ret=-inf;
            if(L<=m) ret=max(ret,query(rt<<1,1,m,op,L,R,x)</pre>
            if(m<R) ret=max(ret,query(rt<<1|1,m+1,r,op,L,R</pre>
212
                ,x));
213
        if(op==5)
214
215
            ret=inf;
            if(L<=m) ret=min(ret,query(rt<<1,1,m,op,L,R,x)</pre>
            if(m<R) ret=min(ret,query(rt<<1|1,m+1,r,op,L,R</pre>
218
                ,x));
219
        return ret;
222
    int main()
223
224
    {
        srand(time(0));
225
        scanf("%d%d",&n,&m);
226
        build(1,1,n);
        for(int i=1;i<=n;i++)</pre>
229
            scanf("%d",a+i);
230
           modify(1,1,n,i,a[i],1);
231
        while(m--)
            int op,1,r,k,pos;
235
            scanf("%d",&op);
236
            if(op==1)
237
238
               scanf("%d%d%d",&1,&r,&k);
239
               printf("%d\n",query(1,1,n,op,l,r,k)+1);
            }
            else if(op==2)
242
243
               scanf("%d%d%d",&1,&r,&k);
               int L=-inf,R=inf,mid;
               while(L<R)</pre>
                   mid=(L+R+1)>>1;
248
                   if(query(1,1,n,1,1,r,mid)+1>k) R=mid-1;
249
```

```
else L=mid;
250
               printf("%d\n",L);
251
            }
            else if(op==3)
253
254
                scanf("%d%d",&pos,&k);
255
256
               modify(1,1,n,pos,a[pos],-1);
257
                a[pos]=k;
               modify(1,1,n,pos,k,1);
259
            else
260
            {
261
                scanf("%d%d%d",&1,&r,&k);
262
                printf("%d\n",query(1,1,n,op,l,r,k));
263
264
265
        return 0;
266
    }
267
```

4.8.2 树状数组套线段树

```
#include <bits/stdc++.h>
   using namespace std;
3
4
       带单点修区间k小
5
       用的时候注意下空间 时空 O(nlog^2(n))
6
       外层 add(pos,x,y) 空间上为pos的点且值域上为x的点加上y
           query(1,r,k) 询问区间[1,r]里k小
       内层 modify 值域线段树动态开点
           query 值域线段树区间k小
10
       VAL 值域大小
11
   */
12
   const int MAXN=200005;
   int n,a[MAXN],X[MAXN],Y[MAXN],c1,c2,VAL;
15
   struct SEG
16
17
       int root[MAXN],lc[MAXN*500],rc[MAXN*500],cnt[MAXN
18
           *500],tot;
       void modify(int &rt,int l,int r,int x,int y)
19
20
       {
          if(rt==0) rt=++tot;
          cnt[rt]+=y;
22
          if(l==r) return;
23
          int m=l+r>>1;
24
          if(x<=m) modify(lc[rt],1,m,x,y);</pre>
25
          else modify(rc[rt],m+1,r,x,y);
26
       int query(int 1,int r,int k)
29
          if(l==r) return 1;
30
          int sum=0, m=1+r>>1;
31
          for(int i=0;i<c1;i++) sum-=cnt[lc[X[i]]];</pre>
32
          for(int i=0;i<c2;i++) sum+=cnt[lc[Y[i]]];</pre>
33
          if(sum>=k)
35
             for(int i=0;i<c1;i++) X[i]=lc[X[i]];</pre>
36
             for(int i=0;i<c2;i++) Y[i]=lc[Y[i]];</pre>
37
             return query(1,m,k);
38
          else
```

```
for(int i=0;i<c1;i++) X[i]=rc[X[i]];</pre>
42
              for(int i=0;i<c2;i++) Y[i]=rc[Y[i]];</pre>
43
              return query(m+1,r,k-sum);
           }
       }
46
   }seg;
   void add(int pos,int x,int y)
49
       for(;pos<=n;pos+=pos&-pos) seg.modify(seg.root[pos</pre>
51
            ],1,VAL,x,y);
52
53
   int query(int 1,int r,int k)
54
55
       c1=c2=0;
       for(int i=l-1;i;i-=i&-i) X[c1++]=seg.root[i];
       for(int i=r;i;i-=i&-i) Y[c2++]=seg.root[i];
       return seg.query(1,VAL,k);
59
   }
60
```

4.9 K-D Tree 4.10 分治 4.10.1 CDQ 4.10.2 点分治

4.10.3 dsu on tree

```
#include <bits/stdc++.h>
   using namespace std;
   typedef long long 11;
       统计每颗子树内的出现次数最多的数(们)的和
6
       复杂度 O(nlogn)
   int n,c[100005],cnt[100005],mx,son[100005],siz
10
       [100005], hson;
   ll ans[100005],sum;
11
   vector<int> e[100005];
12
   void dfs1(int now,int fa)
15
      son[now]=0,siz[now]=1;
      for(auto to:e[now])
          if(to==fa) continue;
          dfs1(to,now);
          siz[now]+=siz[to];
          if(siz[to]>siz[son[now]]) son[now]=to;
22
      }
23
24
25
   void cal(int now,int fa,int y)
26
   {
      cnt[c[now]]+=y;
      if(cnt[c[now]]==mx) sum+=c[now];
      else if(cnt[c[now]]>mx) mx=cnt[c[now]],sum=c[now];
30
      for(auto to:e[now])
          if(to!=fa&&to!=hson) cal(to,now,y);
   }
```

```
void dfs2(int now,int fa,int keep)
35
36
       for(auto to:e[now])
37
           if(to==fa||to==son[now]) continue;
39
           dfs2(to,now,0);
40
41
       if(son[now]) dfs2(son[now],now,1);
42
       hson=son[now];
       cal(now,fa,1);
44
       hson=0;
       ans[now]=sum;
46
       if(!keep) cal(now,fa,-1),sum=0,mx=0;
47
48
49
   int main()
   {
       scanf("%d",&n);
52
       for(int i=1;i<=n;i++) scanf("%d",c+i);</pre>
53
       for(int i=1,x,y;i<n;i++)</pre>
           scanf("%d%d",&x,&y);
           e[x].push_back(y),e[y].push_back(x);
       dfs1(1,1);
       dfs2(1,1,1);
       for(int i=1;i<=n;i++) printf("%lld ",ans[i]);</pre>
61
       return 0;
62
```

4.10.4 整体二分

4.11 分块

4.11.1 普通分块

```
#include <bits/stdc++.h>
    //luogu P3203
   using namespace std;
    const int N=500005;
    int n,m,tot;
    int a[N],cnt[N],pos[N];
   int id[N],from[N],to[N];
   int o,x,y;
10
    void modify(int i)
11
12
       if(i+a[i]>n)
13
           pos[i]=i;
           cnt[i]=0;
           return;
17
       if(id[i]==id[i+a[i]])
19
20
           pos[i]=pos[i+a[i]];
21
           cnt[i]=cnt[i+a[i]]+1;
       }
       else
25
           pos[i]=i+a[i];
           cnt[i]=1;
27
   }
29
```

```
30
    void ask(int x)
31
32
        int p=x,res=0;
        while(p!=pos[p])
34
           res+=cnt[p],
35
           p=pos[p];
36
        printf("%d\n", res+1);
37
    int main()
40
41
        scanf("%d",&n);
42
        tot=(int)sqrt(n);
43
        for(int i=1;i<=tot;++i)</pre>
44
45
            from[i]=(i-1)*tot+1;
           to[i]=i*tot;
        if(to[tot]<n)</pre>
49
50
           tot++;
           from[tot]=to[tot-1];
           to[tot]=n;
54
        for(int i=1;i<=tot;++i)</pre>
55
56
           for(int j=from[i];j<=to[i];++j)</pre>
57
               id[j]=i;
        for(int i=1;i<=n;++i)</pre>
           scanf("%d",&a[i]);
61
        for(int i=n;i>=1;--i)
62
63
           modify(i);
        scanf("%d",&m);
64
        while(m--)
66
            scanf("%d",&o);
67
            if(o==2)
68
            {
69
               scanf("%d%d",&x,&y);
70
               x++;
71
               a[x]=y;
               for(int i=x;i>=from[id[x]];--i)
                   modify(i);
           }
           else if(o==1)
76
               scanf("%d",&x);
               X++;;
                ask(x);
80
            }
81
82
        return 0;
83
    }
```

4.11.2 莫队

```
#include <bits/stdc++.h>
//luogu P3203
using namespace std;
const int N=500005;

int n,m,k,a[N];
```

```
struct node
7
8
9
       int 1,r,id,ans;
10
    int cnt[N],ans[N];
11
    bool cmp(node a, node b)
13
14
15
        if(a.id==b.id)
16
17
           if(a.id%2==0) return a.r<b.r;</pre>
           else return a.r>b.r;
18
19
        else return a.id<b.id;</pre>
20
21
22
    int now=0;
    void del(int x)
24
25
        now-=cnt[a[x]]*cnt[a[x]];
26
27
        cnt[a[x]]--;
        now+=cnt[a[x]]*cnt[a[x]];
29
    void add(int x)
30
31
        now-=cnt[a[x]]*cnt[a[x]];
32
        cnt[a[x]]++;
33
        now+=cnt[a[x]]*cnt[a[x]];
34
35
    int main()
37
38
        scanf("%d%d%d",&n,&m,&k);
39
40
        int sz=sqrt(m);
        for(int i=1;i<=n;++i)</pre>
41
           scanf("%d",&a[i]);
        for(int i=1;i<=m;++i)</pre>
43
           scanf("%d%d",&q[i].1,&q[i].r),q[i].ans=i;
44
        for(int i=1;i<=m;++i)</pre>
45
           q[i].id=(q[i].l+sz-1)/sz;
46
        sort(q+1,q+1+m,cmp);
47
       int L,R;
48
        L=R=q[1].1;
        R--;
        for(int i=1;i<=m;++i)</pre>
51
52
           while(L<q[i].1) del(L++);</pre>
53
           while(L>q[i].1) add(--L);
54
           while(R>q[i].r) del(R--);
           while(R<q[i].r) add(++R);</pre>
56
           ans[q[i].ans]=now;
57
58
        for(int i=1;i<=m;++i)</pre>
59
           printf("%d\n",ans[i]);
60
        return 0;
61
    }
```

4.12 线性基

4.13 珂朵莉树

```
#include <bits/stdc++.h>
#define int long long //be careful
//CF896C
```

```
using namespace std;
5
       珂朵莉树的左右split顺序很重要,并且set集合一开始不要为
           空,否则会RE
   */
   const int N=1000005;
10
   int qpow(int a,int b,int mod)
12
13
       int res=1,tmp=a%mod;
14
       while(b)
15
16
          if(b&1) res=res*tmp%mod;
          tmp=tmp*tmp%mod;
          b>>=1;
       return res;
   }
22
24
   struct node
       int 1,r;
       mutable int v;
27
       node(int L, int R=-1, int V=0):1(L), r(R), v(V){}
28
       bool operator < (const node& o)const{return 1<0.1</pre>
29
           ;}
30
   };
   set<node> s;
   typedef set<node>::iterator it;
33
   it split(int pos)
34
35
       it i=s.lower_bound(node(pos));
36
       if(i!=s.end()&&i->l==pos) return i;
       --i;
       int L=i->1,R=i->r,V=i->v;
39
       s.erase(i);
40
       s.insert(node(L,pos-1,V));
41
       return s.insert(node(pos,R,V)).first;
42
   }
43
   void assign(int l,int r,int val)
46
       it ir=split(r+1),il=split(l);
       s.erase(il,ir);
       s.insert(node(1,r,val));
   void add(int l,int r,int val)
52
53
       it ir=split(r+1),il=split(1);
54
       for(;il!=ir;il++)
55
          il->v+=val;
   }
   int rk(int l,int r,int k)
59
60
       vector<pair<int,int>> v;
61
       it ir=split(r+1),il=split(1);
       for(;il!=ir;il++)
          v.emplace_back(il->v,il->r-il->l+1);
       sort(v.begin(),v.end());
65
       for(int i=0;i<v.size();++i)</pre>
                                                               129
66
```

```
67
           k-=v[i].second;
68
           if(k<=0) return v[i].first;</pre>
69
        return -1; //can't find
71
72
    int sum(int 1,int r,int ex,int mod)
74
75
        it ir=split(r+1),il=split(l);
76
77
        int res=0;
        for(;il!=ir;il++)
78
            res=(res+qpow(il->v,ex,mod)*(il->r-il->l+1)%
79
                mod)%mod;
        return res;
80
    }
81
    inline int read(){
83
        char ch=getchar();int s=0,w=1;
        while(ch<48||ch>57){if(ch=='-')w=-1;ch=getchar();}
        while(ch>=48\&ch<=57){s=(s<<1)+(s<<3)+ch-48;ch=
             getchar();}
        return s*w;
    inline void write(int x){
89
        if(x<0)putchar('-'),x=-x;
90
        if(x>9)write(x/10);
91
        putchar(x%10+48);
92
    //Fast I/O
    int n,m,seed,vmax,a[N];
96
    int rnd()
97
98
        int ret=seed;
99
        seed=(seed*7+13)%1000000007;
100
        return ret;
101
102
103
    signed main()
104
105
        n=read(),m=read(),seed=read(),vmax=read();
106
        for(int i=1;i<=n;++i)</pre>
        {
108
           a[i]=(rnd()%vmax)+1;
109
           s.insert(node(i,i,a[i]));
110
111
        for(int i=1;i<=m;++i)</pre>
112
113
           int op=(rnd()%4)+1;
           int l=(rnd()%n)+1;
115
           int r=(rnd()%n)+1;
116
           if(l>r) swap(l,r);
117
           int x,y;
118
           if(op==3) x=(rnd()\%(r-1+1))+1;
119
           else x=(rnd()%vmax)+1;
120
           if(op==4) y=(rnd()%vmax)+1;
121
           switch(op)
122
123
               case 1:
124
                   add(1,r,x);break;
125
126
               case 2:
                   assign(l,r,x);break;
127
128
                   write(rk(1,r,x)),puts("");break;
```

4.14 跳舞链

5 动态规划

5.1 SOS

- 5.2 动态 DP
- 5.3 插头 DP
- 6 数学
- 6.1 矩阵类
- 6.2 质数筛
- 6.2.1 埃筛
- 6.2.2 线筛
- 6.3 质数判定
- 6.3.1 Miller Rabin
- 6.4 质因数分解
- 6.4.1 Pollard-Rho
- 6.5 逆元
- 6.5.1 EX-GCD 求逆元
- 6.5.2 线性筛逆元
- 6.5.3 阶乘逆元
- 6.6 欧拉函数
- 6.6.1 欧拉线筛
- 6.6.2 求单个数的欧拉函数
- 6.6.3 欧拉降幂
- 6.6.4 一般积性函数求法
- 6.7 EX-GCD
- 6.8 CRT
- 6.9 N 次剩余
- 6.10 数论分块
- 6.11 高斯消元
- 6.11.1 普通消元
- 6.11.2 异或方程组消元
- 6.12 莫比乌斯反演
- 6.12.1 莫比乌斯函数
- 6.12.2 杜教筛
- 6.12.3 洲阁筛
- 6.12.4 min25 筛
- 6.13 BSGS
- 6.14 FFT
- 6.15 FWT
- 6.16 NTT
- 6.17 数值计算
- 6.17.1 辛普森
- 6.17.2 自适应辛普森

```
#include <bits/stdc++.h>
   using namespace std;
   const double eps=1e-12;
6
       调用 asr(l,r,simpson(l,r))
   inline double f(double x)
9
       return x; //被积函数
   }
12
13
   double simpson(double l,double r)
14
15
       double mid=(1+r)/2;
16
       return (f(1)+4*f(mid)+f(r))*(r-1)/6;
17
   }
18
19
   double asr(double 1,double r,double ans)
20
   {
^{21}
       double mid=(l+r)/2;
22
       double l1=simpson(l,mid),r1=simpson(mid,r);
23
       if(fabs(l1+r1-ans)<eps) return l1+r1;</pre>
       return asr(l,mid,l1)+asr(mid,r,r1);
25
   }
26
   int main()
28
29
       return 0;
31
   }
```

- 6.18 康拓展开
- 6.19 卢卡斯定理
- 7 其他
- 7.1 快读快写
- 7.2 约瑟夫环
- 7.3 悬线法
- 7.4 蔡勒公式
- 7.5 三角公式
- 7.6 海伦公式
- 7.7 匹克定理
- 7.8 组合计数
- 7.8.1 计数原理
- 7.8.2 卡特兰数
- 7.8.3 Polya
- 7.8.4 二项式反演公式
- 7.8.5 斯特林反演公式
- 7.8.6 组合数恒等式