Height of K-Ary Heap

คลาส CP::priority_queue นั้นใช้โครงสร้างข้อมูลที่ชื่อว่า binary heap ซึ่งเป็น full binary tree แบบหนึ่ง กล่าวคือ ปมหนึ่งปมในต้นไม้นั้นจะมีลูกไม่เกิน 2 ลูก และทุก ๆ ชั้นความสูงของต้นไม้มีปมเต็มทุกชั้น ยกเว้นเฉพาะชั้นที่ลึกที่สุดที่ปมจะอาจจะไม่เต็มได้ แต่ปมทุกปมต้องอยู่เต็มจากซ้ายไปขวา จากข้อกำหนด ดังกล่าวทำให้ binary heap มีความสูงเป็น $O(\log_2 N)$ เมื่อ N คือจำนวนข้อมูลใน binary heap ซึ่งความสูง ของต้นไม้นั้นคือเวลาที่ binary heap ใช้ในการทำงาน push และ pop

เราสามารถทำให้ heap นั้นมีความสูงน้อยลงได้โดยการเปลี่ยนไปใช้ K-ary heap แทน โดยที่ K-ary Heap นั้นคือ Heap ที่เป็นต้นไม้ที่มีจำนวนลูกไม่เกิน k ลูก โดยที่กฏต่าง ๆ ของ binary heap นั้นยังคงใช้กับ k-ary heap เหมือนเดิม กล่าวคือ ทุก ๆ ชั้นความสูงของต้นไม้จะต้องมีปมเต็มทั้งชั้นในทุก ๆ ชั้น ยกเว้นชั้นที่ ลึกที่สุดที่อาจจะมีปมไม่เต็มทั้งชั้นก็เป็นได้ แต่ปมทุกปมในขั้นดังกล่าวจะต้องอยู่เต็มจากซ้ายไปขวา การใช้ K-ary Heap นั้นจะทำให้ได้ต้นไม้ซึ่งมีความสูงเป็น O(log_k N)

จงเขียนโปรแกรมเพื่อคำนวณความสูงของต้นไม้ K-ary Heap ที่มีข้อมูลจำนวน n ข้อมูล

ข้อมูลนำเข้า

มีหนึ่งบรรทัดประกอบด้วยจำนวนเต็ม n และ K ซึ่งระบุจำนวนข้อมูลที่ใส่เข้าไปใน K-ary Heap โดย ที่ $1 <= n <= 2*10^9$ และ 1 <= K <= 100

ข้อมูลส่งออก

มีหนึ่งบรรทัดประกอบด้วยจำนวนเต็มหนึ่งตัว ซึ่งระบุความสูงของต้นไม้ K-ary Heap

ตัวอย่าง

ข้อมูลนำเข้า	ข้อมูลส่งออก
1 2	0
7 2	2
8 2	3
21 4	2
22 4	3
1000000000 1	99999999
1997023749 62	6

ข้อควรระวัง

ขนาดของต้นไม้อาจจะใหญ่มาก แนะนำให้ใช้ตัวแปรประเภท long long (ตัวอย่างเช่น แทนที่จะ ประกาศตัวแปรชื่อ x ด้วย int x ก็เปลี่ยนไปประกาศด้วย long long x แทน จะทำให้ x สามารถเก็บค่าขนาด ใหญ่ได้)