



(12)发明专利

(10)授权公告号 CN 104184753 B

(45)授权公告日 2018.04.27

(21)申请号 201310187948.8

H04L 1/14(2006.01)

(22)申请日 2013.05.20

(56)对比文件

(65)同一申请的已公布的文献号

申请公布号 CN 104184753 A

CN 102647251 A, 2012.08.22,

CN 101860479 A, 2010.10.13,

WO 2012177037 A2, 2012.12.27,

(43)申请公布日 2014.12.03

审查员 王灿

(73)专利权人 腾讯科技(深圳)有限公司

地址 518044 广东省深圳市福田区振兴路

赛格科技园2栋东403室

(72)发明人 廖志 廖海珍 张媛

(74)专利代理机构 广州三环专利商标代理有限

公司 44202

代理人 贾允 肖丁

(51)Int.Cl.

H04L 29/08(2006.01)

H04L 12/26(2006.01)

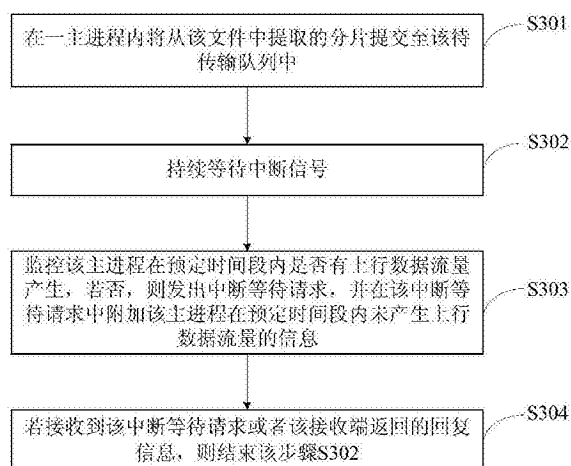
权利要求书2页 说明书13页 附图13页

(54)发明名称

一种文件传输方法及装置

(57)摘要

本发明涉及一种文件传输方法,包括:提交步骤:在一主进程内将待传输至接收端的文件的一个分片提交至一待传输队列中;等待步骤:在该提交步骤后持续等待中断信号;第一监控步骤:监控该主进程在预定时间段内是否有上行数据流量产生,若否,则发出中断等待请求,并在该中断等待请求中附加该主进程在预定时间段内未产生上行数据流量的信息;及第二监控步骤:若接收到该中断等待请求或者该接收端返回的回复信息,则结束该等待步骤。本发明还提供一种文件传输装置。利用本发明可以提高文件中单个分片传输的成功率,并减少在文件传输过程中由于超时问题导致的流量浪费。



1. 一种文件传输方法,其特征在于,该方法包括以下步骤:

提交步骤:在一主进程内将待传输至接收端的文件的一个分片提交至一待传输队列中;

等待步骤:在该提交步骤后持续等待中断信号;

第一监控步骤:监控该主进程在预定时间段内是否有上行数据流量产生,若否,则发出中断等待请求,并在该中断等待请求中附加该主进程在预定时间段内未产生上行数据流量的信息;及

第二监控步骤:若接收到该中断等待请求或者该接收端返回的回复信息,则结束该等待步骤。

2. 如权利要求1所述的文件传输方法,其特征在于,在结束该等待步骤后还包括:

若该主进程在预定时间段内未产生上行数据流量,则返回该分片传输失败的传输结果。

3. 如权利要求1所述的文件传输方法,其特征在于,在发出该中断等待请求后该第一监控步骤结束。

4. 如权利要求1所述的文件传输方法,其特征在于,在结束该等待步骤后还包括:

根据该回复信息判断该接收端是否成功接收该分片,若否,则返回该分片传输失败的传输结果。

5. 如权利要求1所述的文件传输方法,其特征在于,该第二监控步骤还包括:

在接收到该接收端返回的回复信息后结束该第一监控步骤。

6. 如权利要求1所述的文件传输方法,其特征在于,该第一监控步骤在不同于该主进程的新监控进程中执行。

7. 如权利要求1所述的文件传输方法,其特征在于,该第一监控步骤还包括:

若该主进程在预定时间段内有上行数据流量产生,则提示用户该文件正在传输中。

8. 如权利要求1所述的文件传输方法,其特征在于,在该等待步骤后还包括第三监控步骤:

监控是否发生网络异常,若发生网络异常,则结束该等待步骤和该第一监控步骤,并返回该分片传输失败的传输结果。

9. 一种文件传输装置,其特征在于,该装置包括:

提交模块,用于在一主进程内将待传输至接收端的文件的一个分片提交至一待传输队列中;

等待模块,用于在该提交步骤后持续等待中断信号;

第一监控模块,用于监控该主进程在预定时间段内是否有上行数据流量产生,若否,则发出中断等待请求,并在该中断等待请求中附加该主进程在预定时间段内未产生上行数据流量的信息;及

第二监控模块,用于若接收到该中断等待请求或者该接收端返回的回复信息,则触发该等待模块停止等待中断信号。

10. 如权利要求9所述的文件传输装置,其特征在于,在触发该等待模块停止等待中断信号后还包括:

若该主进程在预定时间段内未产生上行数据流量,则返回该分片传输失败的传输结

果。

11. 如权利要求9所述的文件传输装置,其特征在于,在发出该中断等待请求后该第一监控模块停止执行。

12. 如权利要求9所述的文件传输装置,其特征在于,在触发该等待模块停止等待中断信号后还包括:

根据该回复信息判断该接收端是否成功接收该分片,若否,则返回该分片传输失败的传输结果。

13. 如权利要求9所述的文件传输装置,其特征在于,所述第二监控模块还用于在接收到该接收端返回的回复信息后触发第一监控模块停止监控该主进程在预定时间段内是否有上行数据流量产生。

14. 如权利要求9所述的文件传输装置,其特征在于,所述第一监控模块在不同于该主进程的新监控进程中执行。

15. 如权利要求9所述的文件传输装置,其特征在于,所述第一监控模块还用于若该主进程在预定时间段内有上行数据流量产生,则提示用户该文件正在传输中。

16. 如权利要求9所述的文件传输装置,其特征在于,还包括第三监控模块,用于监控是否发生网络异常,若发生网络异常,则触发该等待模块停止等待中断信号,触发第一监控模块停止监控该主进程在预定时间段内是否有上行数据流量产生,并返回该分片传输失败的传输结果。

一种文件传输方法及装置

技术领域

[0001] 本发明涉及互联网技术领域,特别涉及一种文件传输方法及装置。

背景技术

[0002] 在目前的互联网下进行文件传输时,所设定的未收到回复的超时时间一般是根据文件的分片大小和不同互联网的平均带宽或最近的历史带宽实测数据所估算出来的一个固定值或动态值。

[0003] 然而,若使用根据分片大小和互联网的平均带宽估算出的超时时间,则由于移动互联网特别是非WIFI网络(例如2G/3G网络)的网络质量变化非常快而且幅度很大,远没有有线网络那么稳定,所以在绝大多数时候,某一种移动互联网下的实际带宽都与统计得到的平均带宽有很大的差距。但为了不让用户等待过长的时间才得知超时,一般不会选取一个比平均带宽低很多的值来估算超时时间,这就造成使用这种方法估算出来的超时时间,在文件分片的实际传输过程中将非常容易超时,导致在移动互联网上文件的单个分片的传输失败率非常高。

[0004] 若使用根据文件分片的大小和互联网最近历史带宽的实测数据估算出的超时时间,则由于移动互联网的网络质量变化快而且经常是“非连续的”、“跳变”的,即后一刻的带宽完全可能瞬间降到前一刻带宽的数十分之一。因此,根据历史测量得到的前一刻的带宽很难作为一个依据去估计后一刻的带宽。所以使用这种方法估算出来的超时时间也会导致文件单个分片的传输失败率很高。

[0005] 此外,通过大量测试发现,由于达到超时时间而宣告文件的分片传输失败后,数据还是会经网络传输完毕才会结束该分片的传输过程,那么这个分片的整个发送过程所产生的流量都因为传输失败的结果而浪费掉了,从而造成用户的损失。

发明内容

[0006] 有鉴于此,有必要提供一种文件传输方法及装置,可以提高文件中单个分片传输的成功率,并减少在文件传输过程中由于超时问题导致的流量浪费。

[0007] 一种文件传输方法,包括以下步骤:提交步骤:在一主进程内将待传输至接收端的文件的一个分片提交至一待传输队列中;等待步骤:在该提交步骤后持续等待中断信号;第一监控步骤:监控该主进程在预定时间段内是否有上行数据流量产生,若否,则发出中断等待请求,并在该中断等待请求中附加该主进程在预定时间段内未产生上行数据流量的信息;及第二监控步骤:若接收到该中断等待请求或者该接收端返回的回复信息,则结束该等待步骤。

[0008] 一种文件传输装置,包括:提交模块,用于在一主进程内将待传输至接收端的文件的一个分片提交至一待传输队列中;等待模块,用于在该提交步骤后持续等待中断信号;第一监控模块,用于监控该主进程在预定时间段内是否有上行数据流量产生,若否,则发出中断等待请求,并在该中断等待请求中附加该主进程在预定时间段内未产生上行数据流量的

信息;及第二监控模块,用于若接收到该中断等待请求或者该接收端返回的回复信息,则触发该等待模块停止等待中断信号。

[0009] 相对于现有技术,本发明采用监控传输的主进程未产生上行数据流量的持续时间来判断文件的分片传输失败,可以提高文件中单个分片传输的成功率,并减少在文件传输过程中由于超时问题导致的流量浪费。

[0010] 为了让本发明的上述和其他目的、特征和优点能更明显易懂,下文特举较佳实施例,并配合所附图式,作详细说明如下。

附图说明

[0011] 图1为本发明第一实施例提供的文件传输方法执行时的环境示意图。

[0012] 图2为本发明第一实施例提供的文件传输方法的流程图。

[0013] 图3为本发明第二实施例提供的文件传输方法的流程图。

[0014] 图4为图3中检查文件是否已传输完成的方法的流程图。

[0015] 图5为本发明第三实施例提供的文件传输方法的流程图。

[0016] 图6为本发明第四实施例提供的文件传输方法的流程图。

[0017] 图7为本发明第五实施例提供的文件传输方法的流程图。

[0018] 图8为本发明第六实施例提供的文件传输方法的流程图。

[0019] 图9为本发明第七实施例提供的文件传输方法的流程图。

[0020] 图10为本发明第八实施例提供的文件传输装置的框图。

[0021] 图11为本发明第九实施例提供的文件传输装置的框图。

[0022] 图12为本发明第十实施例提供的文件传输装置的框图。

[0023] 图13为本发明第十一实施例提供的文件传输装置的框图。

[0024] 图14为本发明第十二实施例提供的文件传输装置的框图。

[0025] 图15为本发明第十三实施例提供的文件传输装置的框图。

具体实施方式

[0026] 为更进一步阐述本发明为实现预定发明目的所采取的技术手段及功效,以下结合附图及较佳实施例,对依据本发明的具体实施方式、结构、特征及其功效,详细说明如后。

[0027] 第一实施例

[0028] 本发明第一实施例提供一种文件传输方法,其可由一发送端执行,用于将文件发送至一个接收端中。上述的发送端与接收端例如是计算机、移动电子终端或者其他类似的运算装置。参阅图1所示,其为上述的文件传输方法执行时的环境示意图。发送端110通过网络10与接收端120相连。该网络10可为任意的网络连接方式,例如互联网(Internet)、移动互联网(如电信运营商提供的2G、3G网络)、局域网(有线或者无线)等。

[0029] 以下结合具体的实施例对上述的文件传输方法详细描述如下:

[0030] 图2为第一实施例提供的文件传输方法的流程图,该文件传输方法包括以下步骤:

[0031] 步骤S101,从待传输至接收端120的文件中提取一个分片;

[0032] 步骤S102,将该分片提交至待传输队列,并监控该分片是否传输成功;

[0033] 步骤S103,若该分片未传输成功,则判断该分片的重传次数是否达到预设的次数

阈值;

[0034] 步骤S104,若该分片的重传次数未达到该次数阈值,则在等待一段预设时间后重新执行所述步骤S102,并更新该分片的重传次数。

[0035] 按照上述的文件传输方法,在文件的单个分片传输失败后,将等待一段时间再重传该分片,相比于传统的一旦传输失败就立刻重传分片的方式,该方法能够提高文件的单个分片的传输成功率,进而提升该文件的传输成功率。

[0036] 在一些实例中,上述方法的各步骤的实现细节如下:

[0037] 步骤S101所述的文件可以是图片、文档、视频等。在本实施例中,可以按照固定的分片大小从该文件中提取分片。若为首次传输该文件,则以该文件的首字节为首个分片的起点提取该首个分片,当该首个分片成功传输到该接收端120后,再根据该固定的分片大小设置下个分片的起点,依此类推。若为失败后重新传输该文件,则依然以该文件的首字节为首个分片的起点提取该首个分片。当该首个分片成功传输到该接收端120后,接收该接收端120返回的已成功接收的该文件的字节数,再将接收端120返回的该字节数设为下个分片的起点,以实现接在已成功传输的分片后继续传输该文件,即“断点续传”。

[0038] 步骤S102中,该发送端110和该接收端120可以是基于传输控制协议(Transmission Control Protocol,TCP)连接的。相应的,所述的待传输队列可以是TCP的输出缓冲区。位于该输出缓冲区内的分片会交由操作系统完成物理层的发送。具体的物理层发送过程由操作系统进行控制,在此不再赘述。

[0039] 在本实施例中,还可以先对该分片和该文件进行加密处理,例如使用MD5(Message-Digest Algorithm5,消息摘要算法第五版)加密算法处理,然后将该分片及其加密值与该文件的加密值封装成一个数据包提交至该待传输队列,以确保该分片和文件在传输过程中的完整性。

[0040] 监控该分片是否传输成功可以采用设定未收到回复信息的超时时间的方法。在所设定的超时时间内,若未收到该接收端120返回的回复信息,则判断该分片传输失败。若在所设定的超时时间内收到该接收端120返回的回复信息,则根据该回复信息判断该分片是否传输成功。

[0041] 步骤S103所述的重传次数为该分片每次传输失败后被再次提交至该待传输队列进行传输的次数。当一个分片首次被传输时,将该分片的重传次数初始化为零,之后每当该分片传输失败后再次进行传输时,将累计该分片的重传次数。若该分片的重传次数达到该次数阈值,则判断该文件传输失败,可以结束传输或重新传输该文件。

[0042] 步骤S104所述的预设时间将随着该分片的重传次数的增加而延长。延长该预设时间可以采用指数回退的方法,例如先设置一个基准时间 T_i ,假设该分片的重传次数为 C ,而该预设时间为 T_0 ,则该 T_0 的计算公式可以是: $T_0 = T_i * 2^{(C-1)}$ 。在该分片首次传输失败后等待该基准时间 T_i 后再重传,如果这次重传后再传输失败,则再等待比该基准时间 T_i 多一倍的时间后再重传该分片,依此类推。由于在网络质量较差的互联网下从故障状态恢复到正常状态需要花费较多的时间,经过预设时间的等待后再重传该分片,可以使该分片的传输成功率相较于传输失败后立刻重传该分片更高。

[0043] 第二实施例

[0044] 为了实现文件的完整传输,参阅图3所示,第二实施例提供一种文件传输方法,其

相比于第一实施例的文件传输方法,在所述步骤S102后进一步包括:

[0045] 步骤S105,若该分片传输成功,则检查该文件是否已传输完成,若该文件未传输完成,则返回步骤S101,若该文件已传输完成,则判定该文件传输成功。具体而言,参阅图4所示,所述检查该文件是否已传输完成的步骤包括:

[0046] 步骤S105.1,接收该接收端120返回的回复信息,该回复信息包括该接收端120已接收该文件所有分片大小的总和。

[0047] 步骤S105.2,判断该接收端120已接收该文件所有分片大小的总和与该文件的大小是否相等,若是,则判定该文件已传输完成,若否,则判定该文件未传输完成。

[0048] 经过上述流程,可以确定该文件是否传输完成,若该文件未传输完成,则继续从该文件中提取下一个分片进行传输,直至文件传输完成。

[0049] 第三实施例

[0050] 根据第一实施例提供的文件传输方法在互联网上传输文件,是按照固定的分片大小从该文件中提取分片依次进行传输。然而在不同质量和带宽的网络下,文件分片的大小只有达到某一个值时,传输速率才能达到该网络下的最大值。因此,采用固定大小的分片进行传输时,如果网络质量很好,而分片的大小相对较小时,就可能会限制传输速率。尤其是在网络带宽和质量经常变化的移动互联网中,若分片的大小不合适,就会使得网络不能发挥最大的传输能力,无法提升文件的传输速度。

[0051] 为进一步解决上述问题,参阅图5所示,本发明第三实施例提供一种文件传输方法,其相比于第一实施例的文件传输方法,所述的步骤S101进一步包括:

[0052] 步骤S201,获取该文件中至少一个已经完成传输的分片的传输参数,该传输参数包括分片大小以及传输速率;

[0053] 步骤S202,根据该至少一个已经完成传输的分片的传输参数计算速率变化指数,该速率变化指数表征传输速率相对于该分片大小变化的速率;

[0054] 步骤S203,判断该速率变化指数是否小于预设的第一阈值,若是,则更新当前传输状态为一个不同的状态;

[0055] 步骤S204,获取与该当前传输状态对应的系数,并设定当前待传输分片的大小为该文件中最近完成传输的分片大小与该系数的乘积;

[0056] 步骤S205,按照所设定的该当前待传输分片的大小从该文件中截取当前待传输的分片进行传输。

[0057] 按照上述的文件传输方法,根据文件中已完成传输的分片的传输参数动态地设定文件当前待传输分片的大小,可以使该当前待传输分片的大小能够适应网络质量和带宽的要求,从而提升网络在传输文件时的有效带宽和文件的传输速度。

[0058] 在一些实例中,上述方法的各步骤的实现细节如下:

[0059] 步骤S201所述的传输速率可以根据每个已经完成传输的分片的大小和传输时间计算得出。该传输时间是指相应分片从发送出去到接收到该接收端120回复的表示接收成功的信息之间的时间段。计算出该传输速率后,还可以对该传输速率使用预先设定的平滑因子进行平滑处理。

[0060] 步骤S202所述的速率变化指数表征传输速率相对于该分片大小变化的速率,即在该至少一个已经完成传输的分片中,当分片大小变化时,分片的传输速率相应的变化情况。

当分片大小以一定的增长速度增长时,该传输速率也有相应的提升,则说明此时分片大小的增长速度能满足该传输速率提升的要求。而当分片大小以该增长速度增长时,该传输速率没有相应的提升,则说明此时分片大小的增长速度已不能满足传输速率提升的要求,需要放慢分片大小的增长速度或保持分片大小不变。

[0061] 步骤S203所述的第一阈值用于界定分片大小的增长速度是否能够满足传输速率提升的要求。所述的当前传输状态即表示该分片大小的增长速度。在本实施例中,该当前传输状态包括第一状态、第二状态和第三状态。每个状态对应一个用于表示分片大小的增长速度的系数。其中,该第一状态和第二状态对应的系数大于1,并且第一状态对应的系数大于第二状态对应的系数,表示第一状态下分片大小的增长速度要高于第二状态下分片大小的增长速度。该第三状态对应的系数为1,表示第三状态下分片大小保持不变。

[0062] 具体而言,步骤S203还包括确定当前传输状态,若该速率变化指数小于该第一阈值,且当前传输状态为该第一状态,则更新当前传输状态为该第二状态,即放慢该分片大小的增长速度。若该速率变化指数小于该第一阈值,且当前传输状态为该第二状态,则更新当前传输状态为该第三状态,即进一步放慢该分片大小的增长速度。

[0063] 步骤S204获取与更新后的该当前传输状态对应的系数,并设定当前待传输分片的大小为该最近完成传输的分片大小与该系数的乘积。若该当前传输状态为第一状态或第二状态,则在该最近完成传输的分片大小的基础上相应增大以设定待传输分片的大小。若该当前传输状态为第三状态,则设定待传输分片的大小与该最近完成传输的分片大小相同。

[0064] 步骤S205按照所设定的该当前待传输分片的大小从该文件中截取当前待传输的分片,再执行所述步骤S102以传输该分片。

[0065] 第四实施例

[0066] 参阅图6所示,本发明第四实施例提供一种文件传输方法,相比于第三实施例的文件传输方法,对该当前传输状态的更新条件作出了进一步限定,以使所设定的待传输分片的大小更加适应网络的传输能力,从而提升文件的传输速度。

[0067] 相比于第三实施例的文件传输方法,本实施例的文件传输方法进一步包括:

[0068] 步骤S200,在执行所述步骤S201前,判断当前待传输的分片是否为该文件的首个分片,若当前待传输的分片为该文件的首个分片,则执行步骤S206,若当前待传输的分片不为该文件的首个分片,则执行所述步骤S201。

[0069] 步骤S206,设定当前待传输分片的大小为当前网络类型(例如电信运营商提供的2G/3G网络、WIFI网络等)下分片大小的默认值,并将该当前传输状态更新为该第一状态,然后执行步骤S205。

[0070] 步骤S207,在执行所述步骤S203之前,确定该当前传输状态是否为该第一状态或第二状态。若当前状态为第一状态或第二状态,则执行步骤S208。若当前状态为第三状态,则执行步骤S209。

[0071] 步骤S208,判断该至少一个已经完成传输的分片中,每种分片大小的使用次数是否分别达到预设的第二阈值(例如2次)。若该每种分片大小的使用次数达到该第二阈值,则执行所述步骤S203,若该每种分片大小的使用次数未达到该第二阈值,则执行所述步骤S204。

[0072] 步骤S209,统计该至少一个已经完成传输的分片的传输速率连续超出预设范围的

次数,并判断所统计的次数是否达到预设的第三阈值。若所统计的次数未达到该第三阈值,则执行所述步骤S204。若所统计的次数达到该第三阈值,则执行所述步骤S206。

[0073] 值得注意的是,由于文件待发送部分的大小可能不足以按照所设定的当前待传输分片的大小从该文件中截取当前待传输的分片,或者在按照所设定的当前待传输分片的大小从该文件中截取当前待传输的分片后,文件待发送部分的大小较小,没必要再将文件待发送部分作为下一个分片进行传输,因此,所述步骤S204和步骤S206可以进一步包括:判断该文件待发送部分的大小是否小于预设的第四阈值。若该文件待发送部分的大小小于该第四阈值,则设定当前待传输分片的大小为该文件待发送部分的大小,然后再执行所述步骤S205。若该文件待发送部分的大小不小于该第四阈值,则直接执行该步骤S205。

[0074] 按照本实施的文件传输方法,对该当前传输状态的更新条件作出了进一步限定,可以使所设定的待传输分片的大小更加适应网络的传输能力,从而提升文件的传输速度。

[0075] 第五实施例

[0076] 参阅图7所示,本发明第五实施例提供一种文件传输方法,其相比于第四实施例的文件传输方法,进一步对所述步骤S101提出一种具体的实现方案。先设所获取的该文件中至少一个已经完成传输的分片的传输参数包括:该文件的首个分片的大小 S_1 ,在该分片大小 S_1 下的传输速率的平滑值 V_1 ,最近完成传输的分片大小 S_n ,在该分片大小 S_n 下的传输速率的平滑值 V_s ,与该分片大小 S_n 不同且在该分片大小 S_n 之前最近传输的分片大小 S_0 ,在该分片大小 S_0 下的传输速率的平滑值 V_0 。设该当前待传输分片的大小为 S_{n+1} ,则本实施例相比于第四实施例的文件传输方法,所述步骤S101进一步包括:

[0077] 步骤S11,判断该 S_n 是否为0。若 S_n 不为0,则说明当前待传输的分片不为该文件的首个分片,进入步骤S12。若 S_n 为0,则说明当前待传输的分片为该文件的首个分片,进入步骤S25。

[0078] 步骤S12,更新该 S_n 的使用次数 N 。

[0079] 步骤S13,根据所获取的该 S_1 、 V_1 、 S_n 、 V_s 、 S_0 和 V_0 计算该速率变化指数 S 。计算该 S 的公式为: $S = [(V_s - V_0) / V_1] / [(S_n - S_0) / S_1]$ 。

[0080] 步骤S14,确定当前传输状态。若当前传输状态为该第一状态,则进入步骤S15。若该当前传输状态为该第二状态,则进入步骤S18。若当前传输状态为该第三状态,则进入步骤S21。

[0081] 步骤S15,判断是否该 S_n 的使用次数 N 等于预设的第二阈值 N_{max} ,且所计算出的该速率变化指数 S 小于预设的第一阈值 S_{min} 。若是,则进入步骤S16,若否,则进入步骤S17。

[0082] 步骤S16,更新当前传输状态为第二状态,设定 S_{n+1} 为第二状态对应的系数 B 与 S_n 的乘积,然后进入步骤S27。

[0083] 步骤S17,设定 S_{n+1} 为第一状态对应的系数 A 与 S_n 的乘积,然后进入步骤S27。

[0084] 步骤S18,判断是否该 S_n 的使用次数 N 等于预设的第二阈值 N_{max} ,且所计算出的该速率变化指数 S 小于预设的第一阈值 S_{min} 。若是,则进入步骤S19,若否,则进入步骤S20。

[0085] 步骤S19,更新当前传输状态为第三状态,设定 S_{n+1} 与 S_n 相等,然后进入步骤S27。

[0086] 步骤S20,设定 S_{n+1} 为第二状态对应的系数 B 与 S_n 的乘积,然后进入步骤S27。

[0087] 步骤S21,判断 V_s 与第三状态下的基准速率 V_{stable} 之间的差值是否小于预设的第三阈值。若否,说明该最近完成传输的分片的传输速率超出该预设范围,则进入步骤S22。若

是,说明该最近完成传输的分片的传输速率未超出该预设范围,则进入步骤S23。该第三阈值可以为该基准速率 V_{stable} 与某百分比常量D的乘积。

[0088] 步骤S22,更新该最近完成传输的分片的传输速率超出该预设范围的次数M,即在该M的基础上加1。

[0089] 步骤S23,将该最近完成传输的分片的传输速率超出该预设范围的次数M清零。

[0090] 步骤S24,判断该最近完成传输的分片的传输速率超出该预设范围的次数M是否达到预设的第四阈值 M_{max} 。若是,则进入步骤S25。若否,则进入步骤S26。

[0091] 步骤S25,更新当前传输状态为第一状态,设定 S_{n+1} 与 S_1 相等,然后进入步骤S27。

[0092] 步骤S26,设定 S_{n+1} 与 S_n 相等。

[0093] 步骤S27,判断该文件待发送部分的大小 F_s 是否小于预设的第四阈值F。若是,则进入步骤S28。若否,则进入步骤S29。

[0094] 步骤S28,设定 S_{n+1} 与 F_s 相等。

[0095] 步骤S29,返回所设定的 S_{n+1} ,按照所设定的 S_{n+1} 的分片大小从该文件中截取当前待传输的分片以进行传输。

[0096] 第六实施例

[0097] 根据第一实施例提供的文件传输方法在互联网上传输文件,是采用设定未收到回复信息的超时时间来监控分片是否传输成功的。该超时时间一般是根据分片大小和不同互联网的平均带宽或最近的历史带宽实测数据所估算出来的一个固定值或动态值。

[0098] 然而,由于移动互联网特别是非WIFI网络的网络质量变化非常快且幅度很大,远没有有线网络那么稳定,在绝大多数时候,某一种移动互联网下的实际带宽都与统计得到的平均带宽有很大的差距。因此使用根据分片大小和互联网的平均带宽估算出来的超时时间,在文件分片的实际传输过程中将非常容易超时。而由于移动互联网的网络质量变化快而且经常是“非连续”、“跳变”的,根据历史测量得到的前一刻的带宽很难作为一个依据去估计后一刻的带宽。因此,使用设定该超时时间来监控分片是否传输成功,容易导致文件单个分片的传输失败率很高。此外,由于达到超时时间而宣告文件的分片传输失败后,数据还是会经网络传输完毕才会结束该分片的传输过程,造成这个分片的整个发送过程所产生的流量都因为传输失败的结果而浪费掉了。

[0099] 为进一步解决上述问题,参阅图8所示,本发明第六实施例提供一种文件传输方法,其相比于第一实施例的文件传输方法,所述的步骤S102进一步包括:

[0100] 步骤S301,在一主进程内将从该文件中提取的分片提交至该待传输队列中;

[0101] 步骤S302,持续等待中断信号;

[0102] 步骤S303,监控该主进程在预定时间段内是否有上行数据流量产生,若否,则发出中断等待请求,并在该中断等待请求中附加该主进程在预定时间段内未产生上行数据流量的信息;

[0103] 步骤S304,若接收到该中断等待请求或者该接收端返回的回复信息,则结束该步骤S302。

[0104] 按照本实施例的文件传输方法,采用监控主进程未产生上行数据流量的持续时间来判断分片是否传输成功,相比于传统的发送超时的处理方式,能够更好地适应不稳定的网络环境如移动互联网,提高分片传输的成功率,并减少在分片传输过程中由于超时问题

导致的流量浪费。

[0105] 在一些实例中,上述方法的各步骤的实现细节如下:

[0106] 步骤S301中所述的主进程是指要传输该分片的进程。例如,某一文件传输应用所在的进程。该分片可以按照超文本传输协议(HyperText Transfer Protocol,HTTP)封装成网络数据包。

[0107] 步骤S302所述的中断信号包括所述的中断等待请求或者接收端120返回的回复信息等等。此外,在步骤S302执行的过程中,还可以中断主进程的执行。

[0108] 步骤S303可以在不同于该主进程的一个新的监控进程中执行。所述的预定时间段是可以允许的网络超时时间,其可以按照具体的需要进行设定,例如可以选5秒。所述的上行数据流量是主进程将该分片提交给该待传输队列后,该待传输队列将该分片交由操作系统通过网络传输出去而产生的。

[0109] 若主进程在该预定时间段内未产生上行数据流量,则说明主进程在该预定时间段内没有任何一个字节被通过网络传输出去,意味着本次该分片传输失败,因此需要发出该中断等待请求以使主进程停止等待中断信号。在发出该中断等待请求后,该步骤S303结束。

[0110] 若主进程在该预定时间段内有上行数据流量产生,则说明主进程在该预定时间段内有数据被通过网络传输出去,意味着该分片正在发送过程中。为了避免用户由于等待而产生的焦虑心情,若主进程在该预定时间段内有上行数据流量产生,步骤S303还可以通过动画、文字等方式提示用户该文件正在发送中。

[0111] 步骤S304中,若是由于接收到该中断等待请求而结束步骤S302,则根据该中断等待请求中附加的该主进程在预定时间段内未产生上行数据流量的信息,返回该分片传输失败的传输结果。若是由于接收到接收端120返回的回复信息而结束步骤S302,则根据该回复信息判断该接收端120是否成功接收该分片。若该接收端120未成功接收该分片,也返回该分片传输失败的传输结果。若该接收端120已成功接收该分片,则返回该分片传输成功的传输结果。当接收到该接收端120返回的回复信息后,触发步骤S303结束。

[0112] 此外,在步骤S302后,还可以有一个监控是否发生网络异常,例如网络连接断开、网络连接受限制等网络异常的步骤。若发生该网络异常,则结束步骤S302和步骤S303,并返回该分片传输失败的传输结果。

[0113] 第七实施例

[0114] 参阅图9所示,本发明第七实施例提供一种文件传输方法,其相比于第六实施例的文件传输方法,进一步对所述步骤S303提出一种实现方案:通过周期性地监控该主进程的上行数据流量来判断主进程在预定时间段内是否有上行数据流量产生。具体而言,该步骤S303包括:

[0115] 步骤S1,启动所述的监控进程,记录该主进程已产生的上行数据流量为 TBo 。启动一个计数器,将该计数器的值 T 的初始值赋为零,该计数器用于对主进程未产生上行数据流量的持续时间进行计时。启动一个定时器(Timer),该定时器用于每经过一段预设时间 t 触发一次步骤S2。

[0116] 步骤S2,每当被该定时器触发时,记录主进程已产生的上行数据流量 TBn ,并获取上一次被该定时器触发时所记录的主进程已产生的上行数据流量 TBo 。若本次为第一次被该定时器触发,则获取该监控进程启动时所记录的主进程已产生的上行数据流量 TBo 。

[0117] 步骤S3,判断在本次被定时器触发前的预设时间 t 内主进程产生的上行数据流量TB是否为零,该TB可以通过求解所述 TB_n 与 TB_o 之差值而得出。若该TB不为零,则执行步骤S4,若该TB为零,则执行步骤S5。

[0118] 步骤S4,将计数器的值 T 清零,并提示用户该文件正在发送中。该TB不为零说明在本次被定时器触发前的预设时间 t 内主进程有上行数据流量产生,该文件正在发送中,因此需要将该计数器的值 T 清零,以便对该主进程未产生上行数据流量的持续时间重新进行计时。

[0119] 步骤S5,将计数器的值 T 更新为 $T+t$,并判断计数器更新后的值 T 是否小于预设上限阈值 T_{max} 。该预设上限阈值 T_{max} 为所述预设时间 t 的整数倍。若 T 小于该 T_{max} ,则返回步骤S2。若 T 不小于该 T_{max} ,则执行步骤S6。

[0120] 步骤S6,发出该中断等待请求,并在该中断等待请求中附加该主进程在预定时间段内未产生上行数据流量的信息。该预定时间段即为从当前时间点起,刚刚过去的该预设上限阈值(例如5秒)的时间段。

[0121] 综上所述,在第六实施例的文件传输方法的基础上,本实施例提供的文件传输方法可以进一步通过周期性地监控该主进程的上行数据流量来判断主进程在预定时间段内是否有上行数据流量产生。

[0122] 第八实施例

[0123] 参阅图10所示,本发明第八实施例提供一种文件传输装置100,包括提取模块101、传输模块102、判断模块103和重传模块104。可以理解,上述的各模块是指计算机程序或者程序段,用于执行某一项或多项特定的功能。此外,上述各模块的区分并不代表实际的程序代码也必须是分开的。

[0124] 提取模块101,用于从待传输至接收端的文件中提取一个分片。

[0125] 传输模块102,用于将该分片提交至待传输队列,并监控该分片是否传输成功。在本实施例中,还可以先对该分片和该文件进行加密处理,然后将该分片及其加密值与该文件的加密值封装成一个数据包提交至该待传输队列,以确保该分片和文件在传输过程中的完整性。

[0126] 判断模块103,用于若该分片未传输成功,则判断该分片的重传次数是否达到预设的次数阈值。若该分片的重传次数达到该次数阈值,则判断该文件传输失败,可以结束传输或重新传输该文件。

[0127] 重传模块104,用于若该分片的重传次数未达到该次数阈值,则在等待一段预设时间后重新执行该传输模块102,并更新该分片的重传次数。所述的预设时间将随着该分片的重传次数的增加而延长。

[0128] 对于以上各模块的具体工作过程,可进一步参考本发明第一实施例提供的文件传输方法,在此不再重复。

[0129] 综上所述,本实施例的文件传输装置100,在文件的单个分片传输失败后,将等待一段时间再重传该分片,相比于传统的一旦传输失败就立刻重传分片的方式,该方法能够提高文件的单个分片的传输成功率,进而提升该文件的传输成功率。

[0130] 第九实施例

[0131] 参阅图11所示,本发明第九实施例提供一种文件传输装置200,其相比于第八实施

例的文件传输装置100,还包括:

[0132] 检查模块105,用于若该分片传输成功,则检查该文件是否已传输完成。若该文件未传输完成,执行所述提取模块101。若该文件已传输完成,则判定该文件传输成功。

[0133] 具体而言,该检查模块105先接收该接收端120返回的回复信息,该回复信息包括该接收端120已接收该文件所有分片大小的总和。然后,检查模块105判断该接收端120已接收该文件所有分片大小的总和与该文件的大小是否相等,若是,则判定该文件已传输完成,若否,则判定该文件未传输完成。

[0134] 对于以上模块的具体工作过程,可进一步参考本发明第二实施例提供的文件传输方法,在此不再重复。

[0135] 综上所述,本实施例的文件传输装置200,可以确定该文件是否传输完成,若该文件未传输完成,则继续从该文件中提取下一个分片进行传输,直至文件传输完成。

[0136] 第十实施例

[0137] 参阅图12所示,本发明第十实施例提供一种文件传输装置300,其相比于第八实施例的文件传输装置100,所述的提取模块101进一步包括:

[0138] 获取模块301,用于获取该文件中至少一个已经完成传输的分片的传输参数,该传输参数包括分片大小以及传输速率。所述的传输速率可以根据每个已经完成传输的分片的大小和传输时间计算得出。计算出该传输速率后,还可以对该传输速率使用预先设定的平滑因子进行平滑处理。

[0139] 计算模块302,用于根据该至少一个已经完成传输的分片的传输参数计算速率变化指数,该速率变化指数表征传输速率相对于该分片大小变化的速率。

[0140] 第一判断模块303,用于判断该速率变化指数是否小于预设的第一阈值,若是,则更新当前传输状态为一个不同的状态。在本实施例中,该当前传输状态包括第一状态、第二状态和第三状态。每个状态对应一个用于表示分片大小的增长速度的系数。其中,该第一状态和第二状态对应的系数大于1,并且第一状态对应的系数大于第二状态对应的系数。该第三状态对应的系数为1。具体而言,若该速率变化指数小于该第一阈值,且当前传输状态为该第一状态,则更新当前传输状态为该第二状态。若该速率变化指数小于该第一阈值,且当前传输状态为该第二状态,则更新当前传输状态为该第三状态。

[0141] 第一设定模块304,用于获取与该当前传输状态对应的系数,并设定当前待传输分片的大小为该文件中最近完成传输的分片大小与该系数的乘积。

[0142] 截取模块305,用于按照所设定的该当前待传输分片的大小从该文件中截取当前待传输的分片,再执行该传输模块102以传输该分片。

[0143] 对于以上各模块的具体工作过程,可进一步参考本发明第三实施例提供的文件传输方法,在此不再重复。

[0144] 综上所述,本实施例的文件传输装置300,根据文件中已完成传输的分片的传输参数动态地设定文件当前待传输分片的大小,可以使该当前待传输分片的大小能够适应网络质量和带宽的要求,从而提升网络在传输文件时的有效带宽和文件的传输速度。

[0145] 第十一实施例

[0146] 参阅图13所示,本发明第十一实施例提供一种文件传输装置400,其相比于第十实施例的文件传输装置300,所述的提取模块101进一步包括第二判断模块306、第二设定模块

307、确定模块308、第三判断模块309和第四判断模块310。

[0147] 第二判断模块306,用于在执行所述获取模块301之前,判断当前待传输的分片是否为该文件的首个分片。若当前待传输的分片为该文件的首个分片,则执行第二设定模块307。若当前待传输的分片不为该文件的首个分片,则执行获取模块301。

[0148] 第二设定模块307,用于设定当前待传输分片的大小为当前网络类型下分片大小的默认值,并将该当前传输状态更新为该第一状态,然后执行截取模块305。

[0149] 确定模块308,用于在执行第一判断模块303之前,确定当前传输状态是否为第一状态或第二状态。若该当前传输状态为该第一状态或第二状态,则执行第三判断模块309。若当前传输状态为第三状态,则执行第四判断模块310。

[0150] 第三判断模块309,用于判断该至少一个已经完成传输的分片中,每种分片大小的使用次数是否分别达到预设的第二阈值。若该每种分片大小的使用次数达到该第二阈值,则执行第一判断模块303。若该每种分片大小的使用次数未达到该第二阈值,则执行第一设定模块304。

[0151] 第四判断模块310,用于统计该至少一个已经完成传输的分片的传输速率连续超出预设范围的次数,并判断所统计的次数是否达到预设的第三阈值。若所统计的次数未达到该第三阈值,则执行第一设定模块304。若所统计的次数达到该第三阈值,则执行第二设定模块307。

[0152] 此外,所述的第一设定模块304和第二设定模块307还用于进一步判断该文件待发送部分的大小是否小于预设的第四阈值,若是,则设定当前待传输分片的大小为该文件待发送部分的大小,然后再执行所述截取模块305。若否,则直接执行该截取模块305。

[0153] 对于以上各模块的具体工作过程,可进一步参考本发明第四实施例提供的文件传输方法,在此不再重复。

[0154] 综上所述,本实施的文件传输装置400对该当前传输状态的更新条件作出了进一步限定,可以使所设定的待传输分片的大小更加适应网络的传输能力,从而提升文件的传输速度。

[0155] 第十二实施例

[0156] 参阅图14所示,本发明第十二实施例提供一种文件传输装置500,其相比于第八实施例的文件传输装置100,所述的传输模块102进一步包括:

[0157] 提交模块501,用于在一主进程内将从该文件中提取的分片提交至该待传输队列中。

[0158] 等待模块502,用于持续等待中断信号。

[0159] 第一监控模块503,用于监控该主进程在预定时间段内是否有上行数据流量产生,若否,则发出中断等待请求,并在该中断等待请求中附加该主进程在预定时间段内未产生上行数据流量的信息。

[0160] 在发出该中断等待请求后,该第一监控模块503将停止监控该主进程在预定时间段内是否有上行数据流量产生。若监控到主进程在预定时间段内有上行数据流量产生,则第一监控模块503还可以通过动画、文字等方式提示用户该文件正在发送中。在本实施例中,该第一监控模块503可以在不同于该主进程的一个新的监控进程中执行。

[0161] 第二监控模块504,用于若接收到该中断等待请求或者该接收端返回的回复信息,

则触发该等待模块502停止等待该中断信号。

[0162] 若是由于接收到该中断等待请求而触发该等待模块502停止等待中断信号,则根据该中断等待请求中附加的该主进程在预定时间段内未产生上行数据流量的信息,返回该分片传输失败的传输结果。

[0163] 若是由于接收到接收端120返回的回复信息而触发该等待模块102停止等待中断信号,则根据该回复信息判断该接收端120是否成功接收该分片。若该接收端120未成功接收该分片,也返回该分片传输失败的传输结果。若该接收端120已成功接收该分片,则返回该分片传输成功的传输结果。此外,当接收到该接收端120返回的回复信息后,该第二监控模块504还将触发该第一监控模块503停止监控该主进程在预定时间段内是否有上行数据流量产生。

[0164] 此外,该文件传输装置500还可以包括一个第三监控模块505,用于在等待模块502持续等待中断信号的过程中,监控是否发生网络异常。若监控到发生网络异常,则触发该等待模块502停止等待中断信号,以及触发该第一监控模块503结束监控该主进程在预定时间段内是否有上行数据流量产生,并返回该分片传输失败的传输结果。

[0165] 对于以上各模块的具体工作过程,可进一步参考本发明第六实施例提供的文件传输方法,在此不再重复。

[0166] 综上所述,本实施例的文件传输装置500,采用监控主进程未产生上行数据流量的持续时间来判断分片是否传输成功,相比于传统的发送超时的处理方式,能够更好地适应不稳定的网络环境如移动互联网,提高分片传输的成功率,并减少在分片传输过程中由于超时问题导致的流量浪费。

[0167] 第十三实施例

[0168] 参阅图15所示,本发明第十三实施例提供一种文件传输装置600,其相比于第十二实施例的文件传输装置500,所述的第一监控模块503包括:

[0169] 启动子模块5031,用于启动所述的监控进程,记录该主进程已产生的上行数据流量为 T_{Bo} ,启动一个计数器,将该计数器的值 T 的初始值赋为零,启动一个定时器(Timer),该定时器用于每经过一段预设时间 t 触发一次获取子模块5032。

[0170] 获取子模块5032,用于每当被该定时器触发时,记录主进程已产生的上行数据流量 T_{Bn} ,并获取上一次被该定时器触发时所记录的主进程已产生的上行数据流量 T_{Bo} 。若本次为第一次被该定时器触发,则获取该监控进程启动时所记录的主进程已产生的上行数据流量 T_{Bo} 。

[0171] 判断子模块5033,用于判断在本次被定时器触发前的预设时间 t 内主进程产生的上行数据流量 T_B 是否为零,该 T_B 可以通过求解所述 T_{Bn} 与 T_{Bo} 之差值而得出。

[0172] 提示子模块5034,用于若该 T_B 不为零,则将计数器的值 T 清零,并提示用户该文件正在发送中。

[0173] 更新子模块5035,用于若该 T_B 为零,则将计数器的值 T 更新为 $T+t$,并判断计数器更新后的值 T 是否小于预设上限阈值 T_{max} 。若 T 小于该 T_{max} ,则重新执行该获取子模块5032。

[0174] 发送子模块5036,用于若 T 不小于该 T_{max} ,则发出该中断等待请求,并在该中断等待请求中附加该主进程在预定时间段内未产生上行数据流量的信息。

[0175] 对于以上各模块的具体工作过程,可进一步参考本发明第七实施例提供的文件传

输方法,在此不再重复。

[0176] 综上所述,相较于第十二实施例的文件传输装置500,本实施例提供的文件传输装置600可以进一步通过周期性地监控该主进程的上行数据流量来判断主进程在预定时间段内是否有上行数据流量产生。

[0177] 此外,本发明实施例还提供一种计算机可读存储介质,其内存储有计算机可执行指令,上述的计算机可读存储介质例如为非易失性存储器例如光盘、硬盘、或者闪存。上述的计算机可执行指令用于让计算机或者类似的运算装置完成上述的文件传输方法中的各种操作。

[0178] 以上所述,仅是本发明的较佳实施例而已,并非对本发明作任何形式上的限制,虽然本发明已以较佳实施例揭示如上,然而并非用以限定本发明,任何本领域技术人员,在不脱离本发明技术方案范围内,当可利用上述揭示的技术内容做出些许更动或修饰为等同变化的等效实施例,但凡是未脱离本发明技术方案内容,依据本发明的技术实质对以上实施例所作的任何简介修改、等同变化与修饰,均仍属于本发明技术方案的范围。

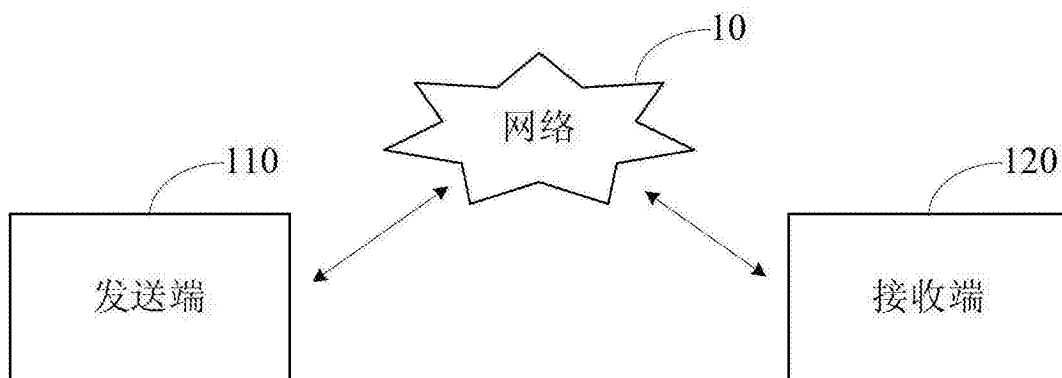


图1

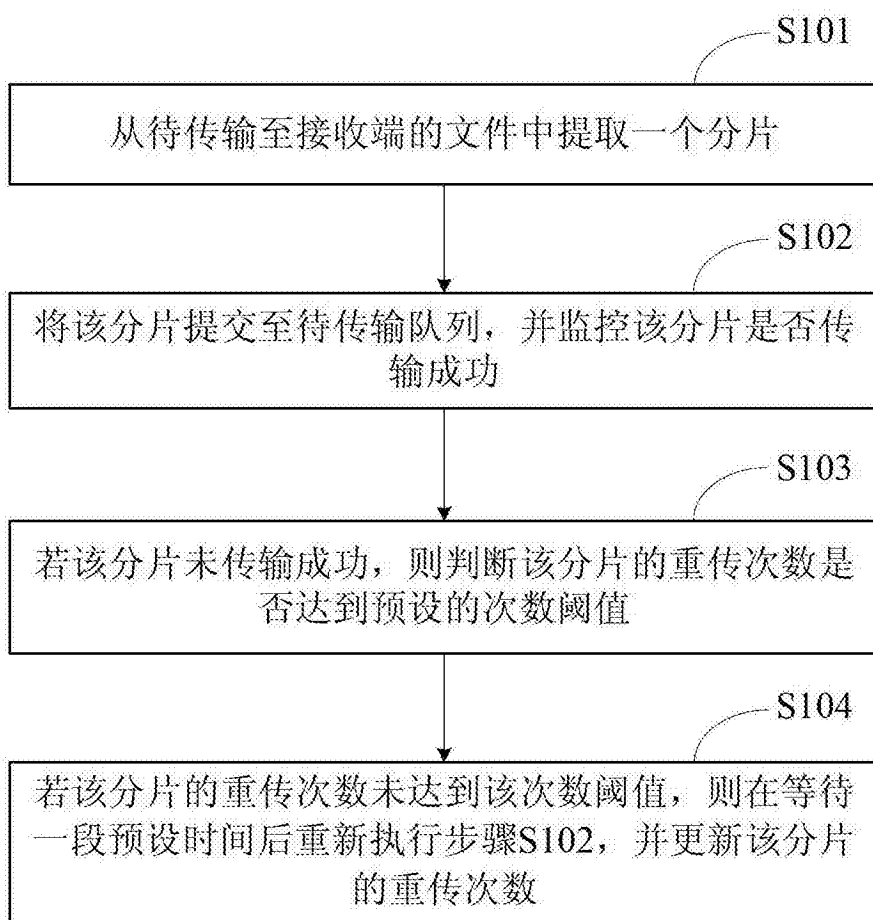


图2

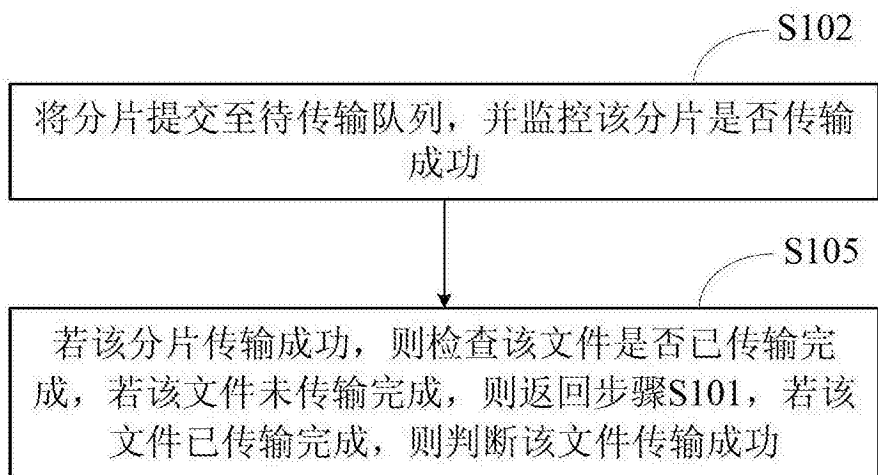


图3

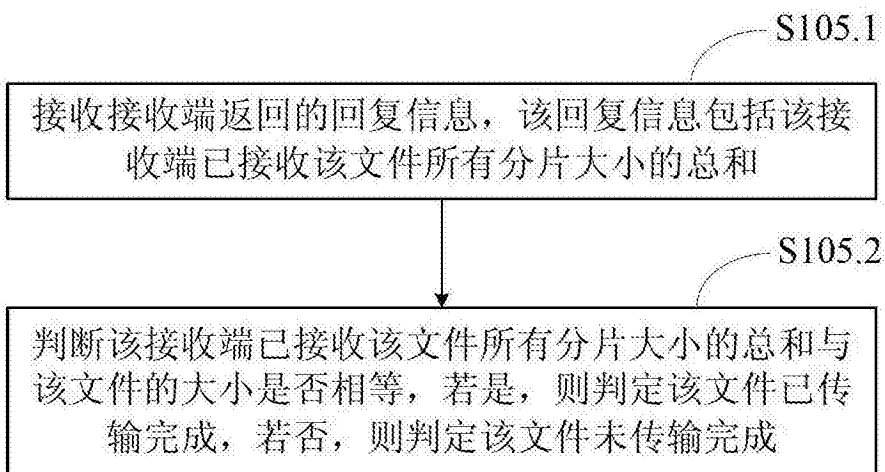


图4

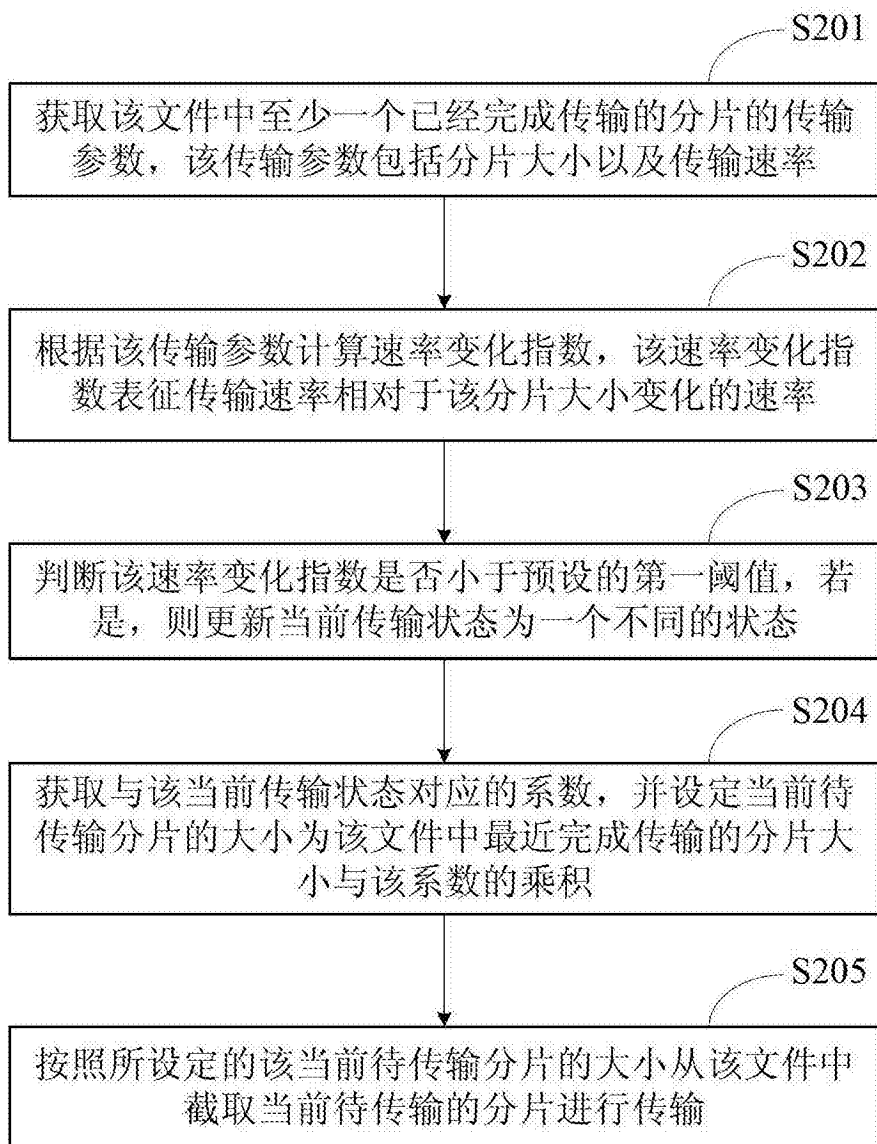


图5

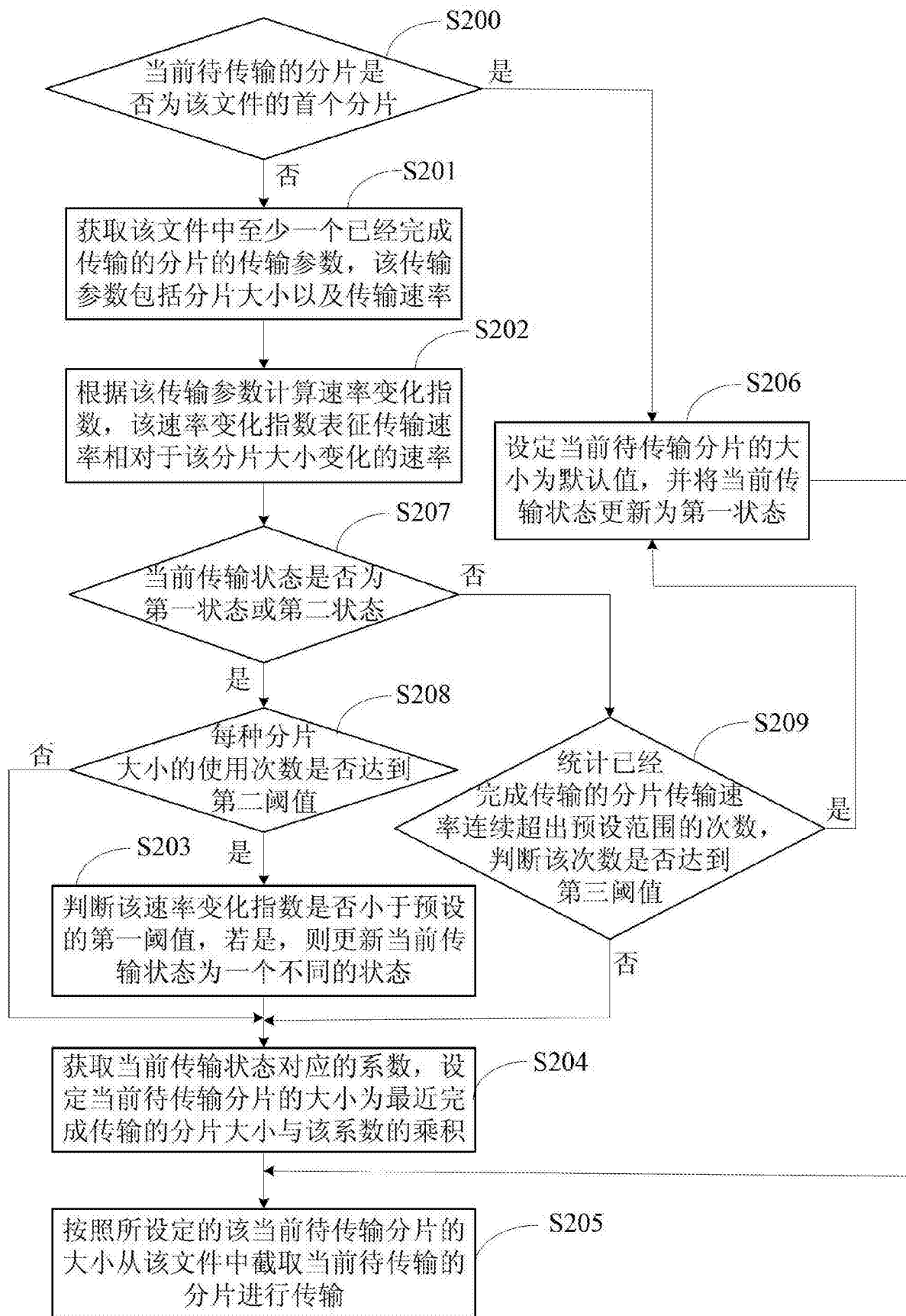


图6

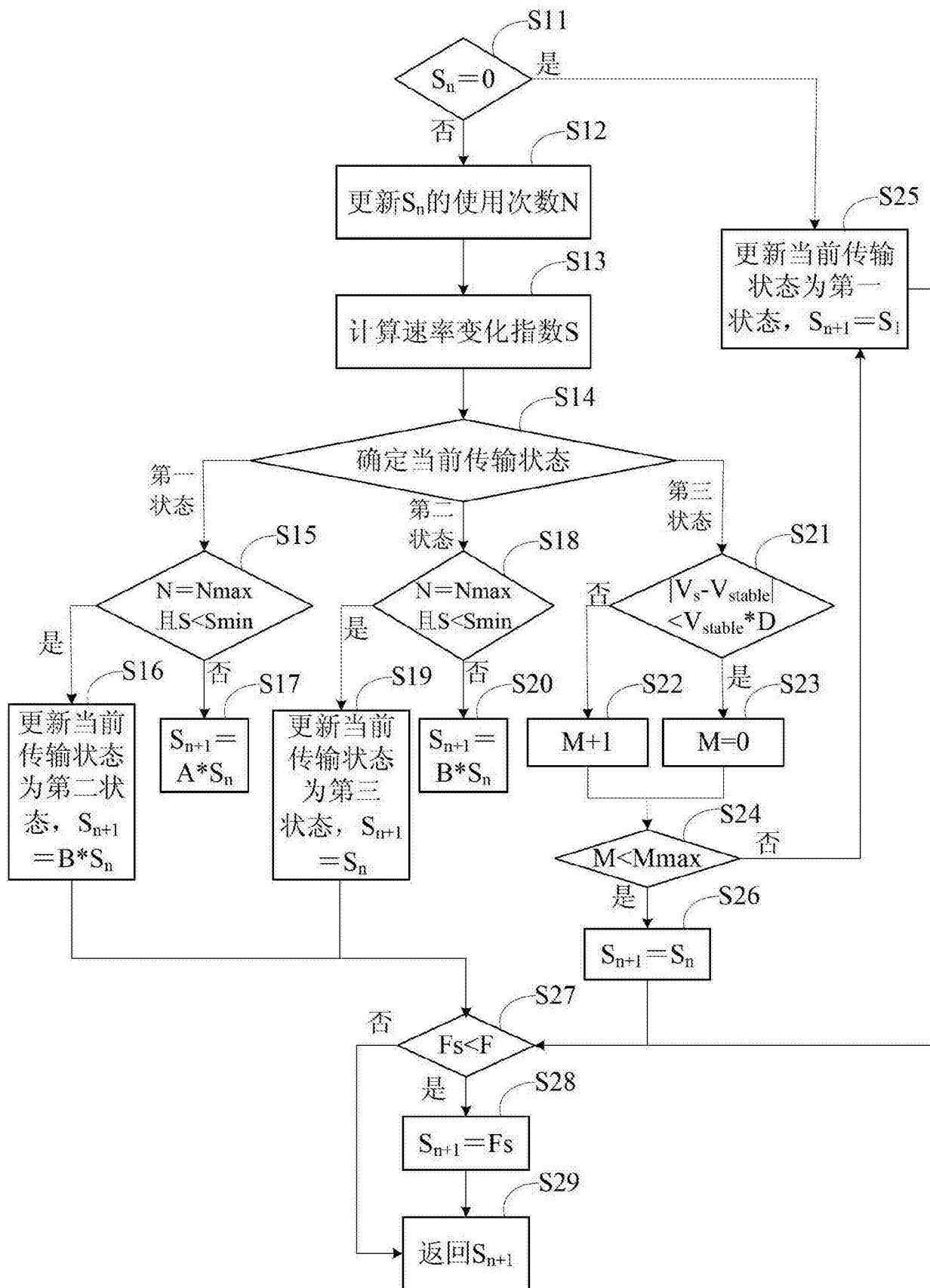


图7

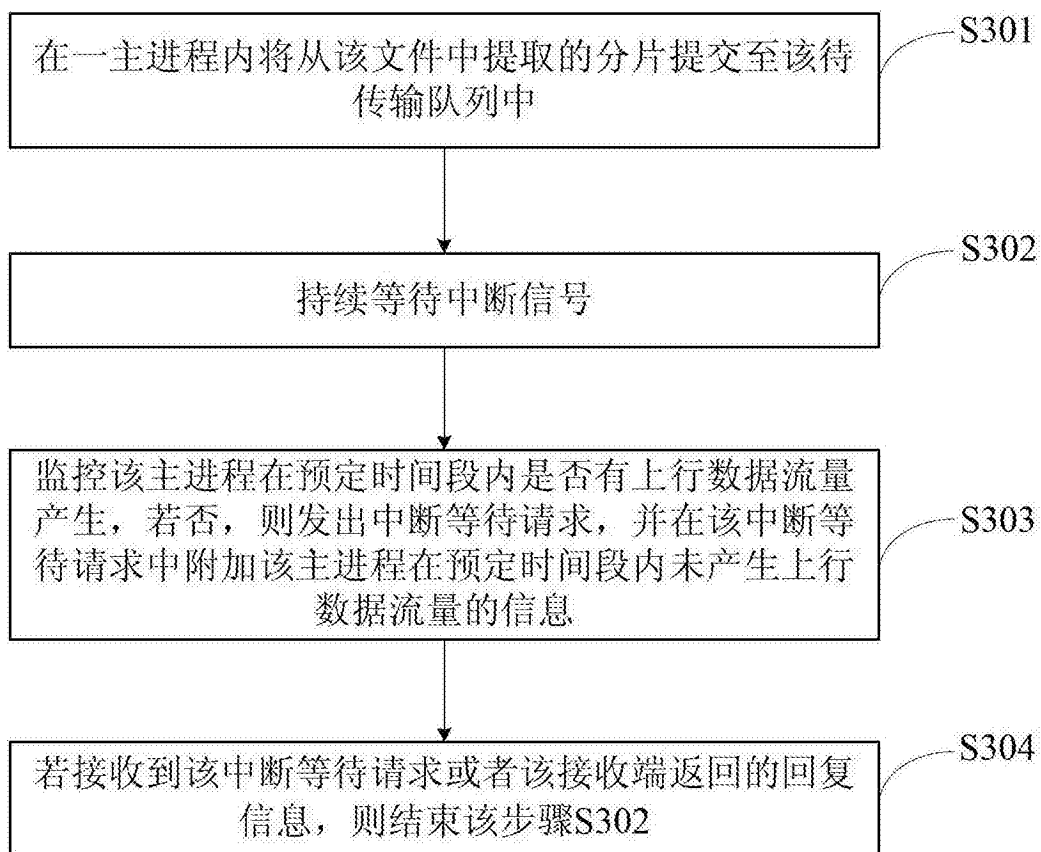


图8

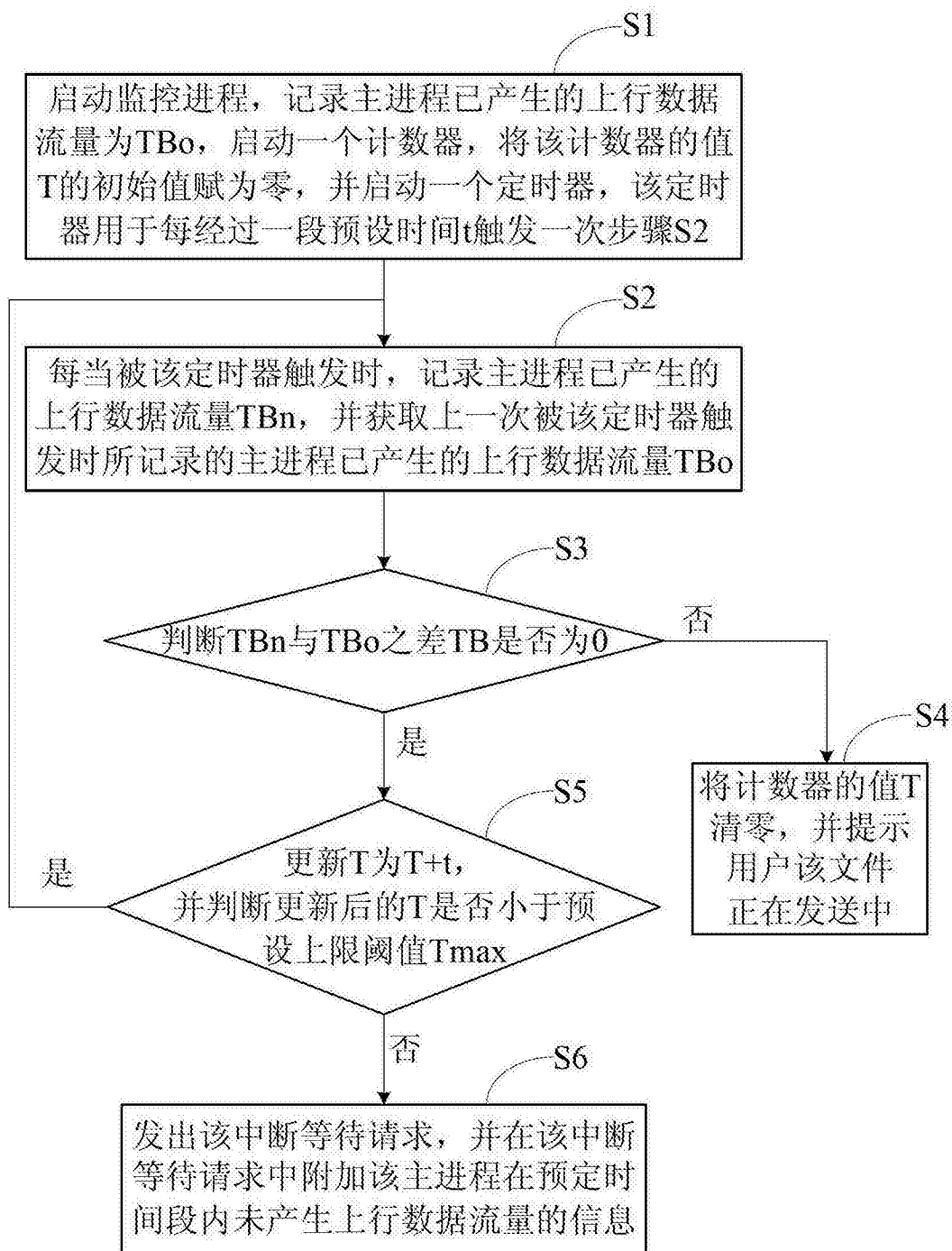


图9

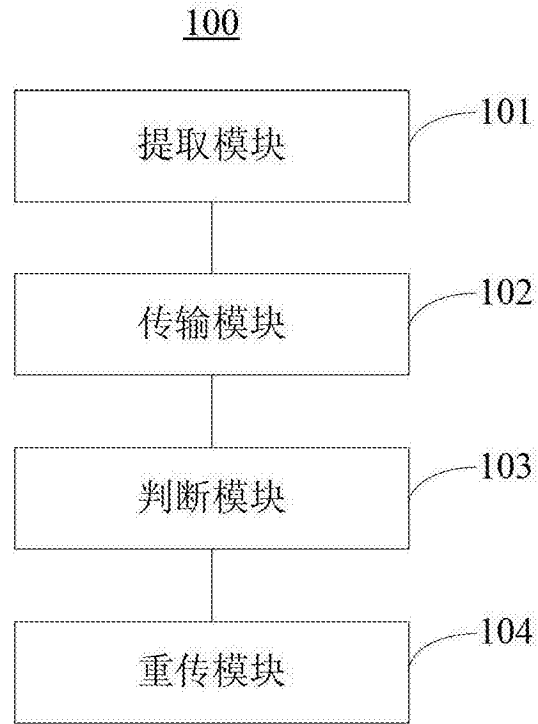


图10

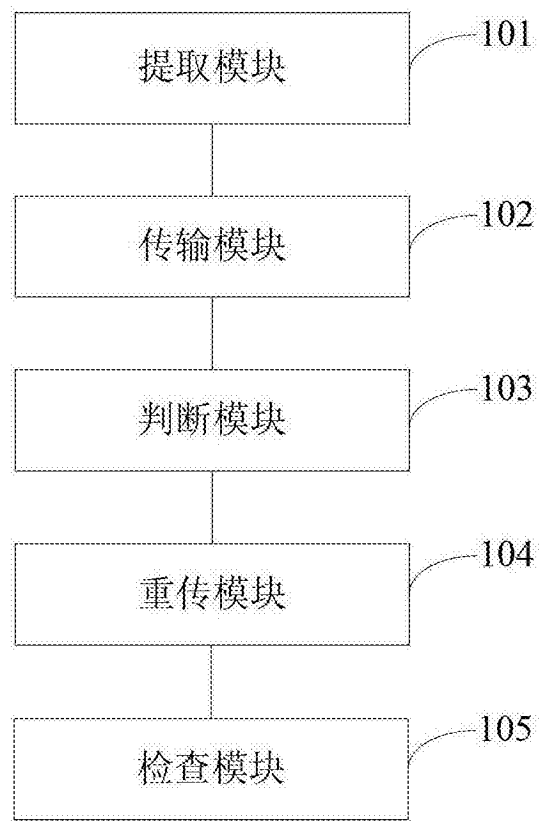
200

图11

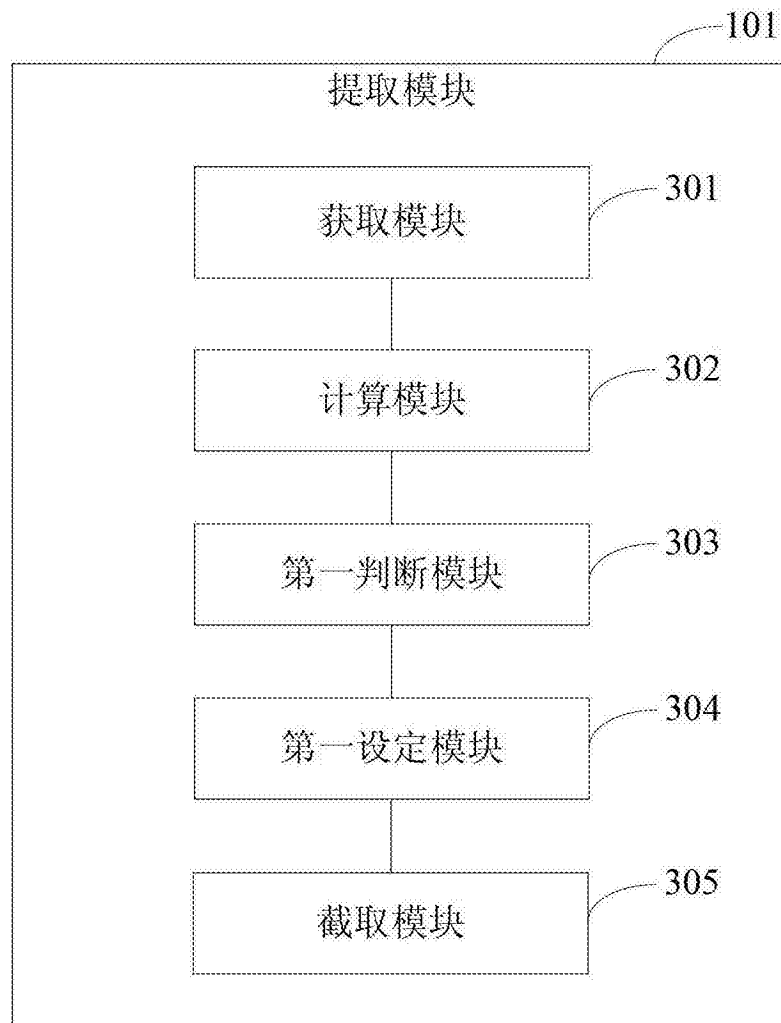
300

图12

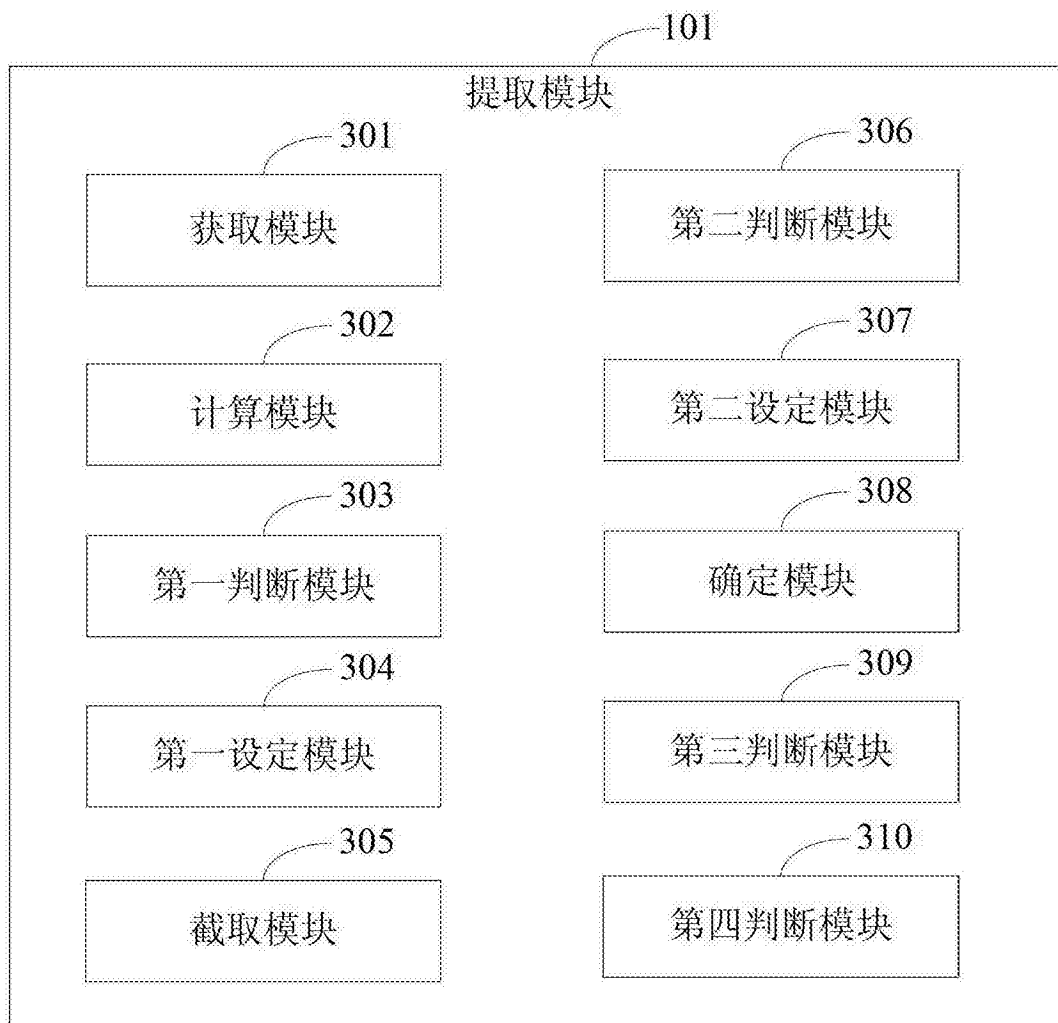
400

图13

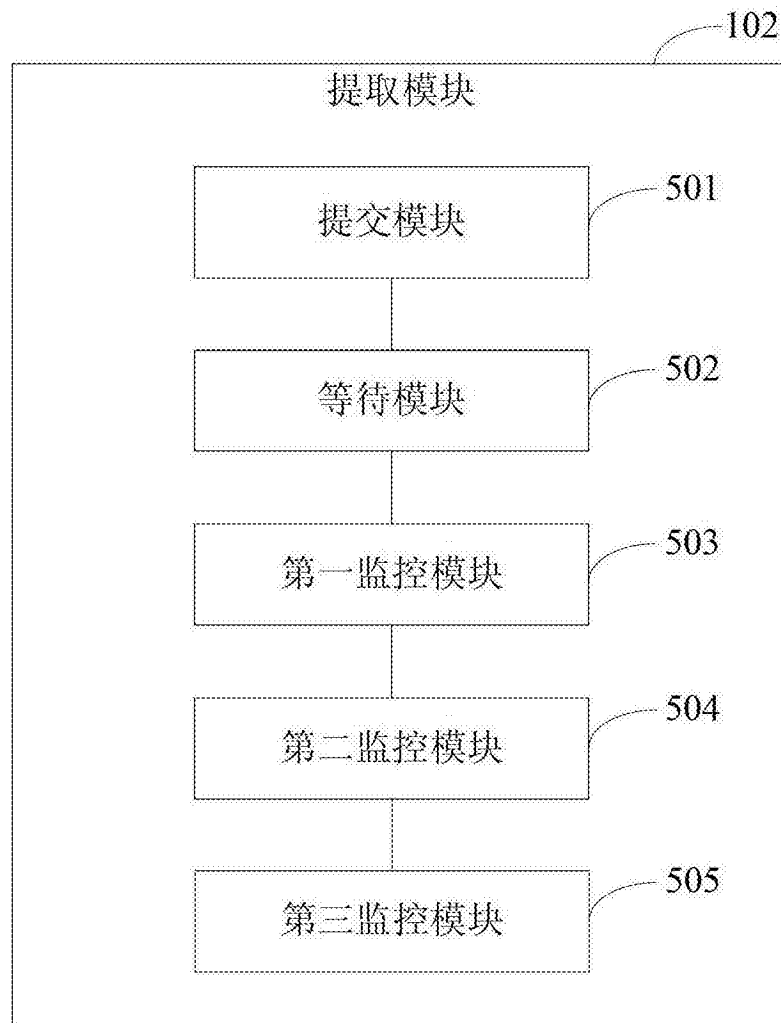
500

图14

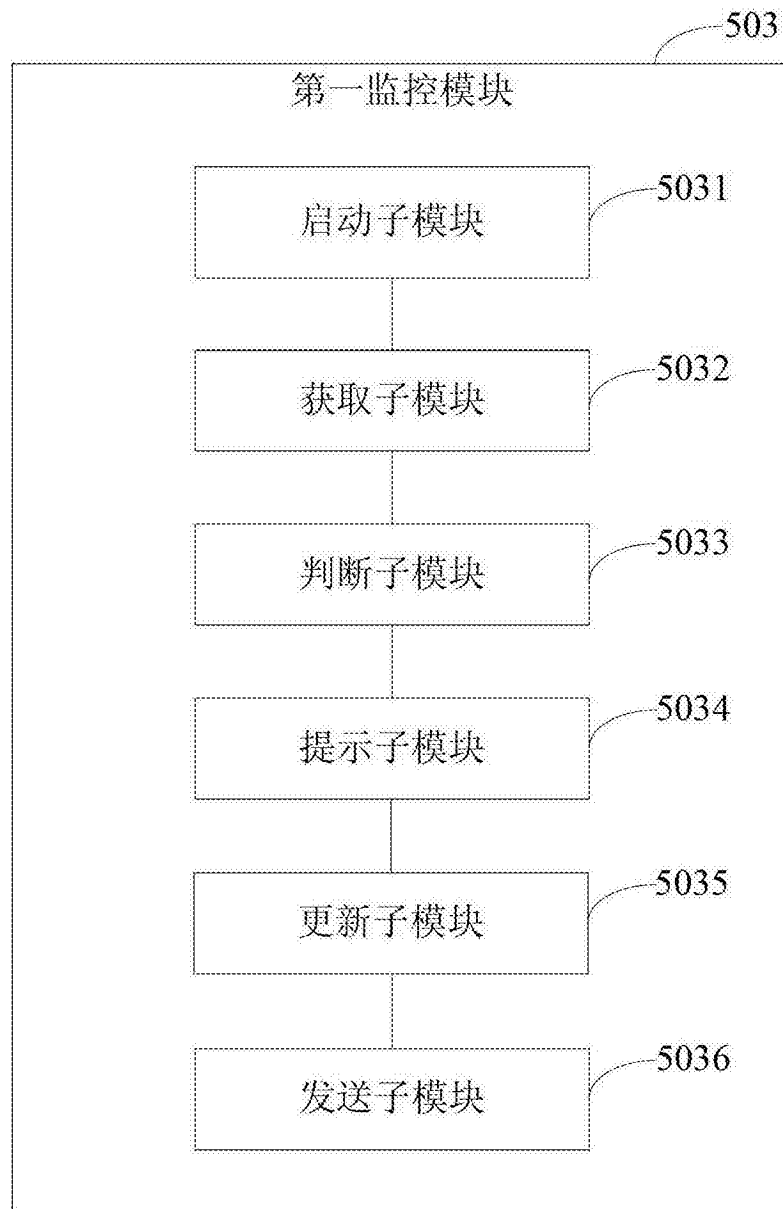
600

图15