Inscription

Creator: 铭文的创建者;

Create Time: 铭文的创建时间;

Owner: 铭文的所有者,铭文所在聪的拥有者,当该聪通过 UTXO 转移到其他地址后,铭文的

所有者发生变化;

Token

Deploy

```
"p": "brc-985-token",
"op": "deploy",
"tick": "memo",
"max": "21000000",
"lim": "1000"
}
```

key	Required	Description
p	yes	协议名
op	yes	操作
tick	yes	标识符
max	yes	代币最大供应量
lim	no	单次铸币限制

- 1. 按照如下规则检查铭文的值:
 - 检查协议名是否为 brc-985-token;
 - 在代币列表中查看 tick 代表的代币是否存在;若存在,则该部署铭文无效;
 - 若设置铸币限制 lim,则铸币限制 lim 不应大于代币最大供应量 max。
- 2. 若上述检查通过,则部署铭文有效。
- 3. 更新代币列表,将该代币信息添加到代币列表中。

Mint

```
"p": "brc-985-token",
"op": "mint",
"tick": "memo",
"amt": "1000"
}
```

key	Required	Description
p	yes	协议名
op	yes	操作
tick	yes	标识符
amt	yes	铸币数量,如果 deploy 有 lim,则每次铸币必须小于 lim

- 1. 按照如下规则检查铭文的值:
 - 检查协议名是否为 brc-985-token ;
 - 在代币列表中查看 tick 代表的代币是否存在;若不存在,则该铸造铭文无效;
 - 检查铸造铭文的 Creator 地址和部署铭文的 Owner 地址是否一致;若不一致,则该铸造铭文无效;
 - 若在部署时设置了铸币限制 lim,则每次铸币值 amt 必须小于铸币限制 lim;
 - 检查铸币数量是否已超过代币的最大供应量;即验证已铸造代币量加上本次铸造的代 币量是否大于代币的最大供应量。
- 2. 若上述检查通过,则铸造铭文有效;
- 3. 更新铸造铭文的 Creator 地址的可用余额,加上铸币数量 amt;
- 4. 更新已铸造代币量,加上铸币数量 amt。

Transfer

key	Required	Description
p	yes	协议名

op	yes	操作
tick	yes	标识符
amt	yes	转移代币的数量

注:token 的转移分为两步,首先创建转移铭文,随后将转移铭文发送到目标地址,且转移铭文仅第一次转让有效。并将 token 的余额分为可用余额以及可转让余额。

注:token 的转移仅与转移铭文相关,铸造铭文的转移(通过 UTXO 将铸造铭文发送给其他人)并不会导致余额的变化。

- 1. 按照如下规则检查铭文的值:
 - 检查协议名是否为 brc-985-token ;
 - 在代币列表中查看 tick 代表的代币是否存在;若不存在,则该转移铭文无效;
 - 检查转移铭文的接收地址的可用余额是否大于转移代币的数量 **amt**;若小于,则该转移铭文无效。
- 2. 若上述检查通过,则转移铭文有效;
- 3. 更新转移铭文的接收地址的可用余额,减去转移代币的数量 amt;
- 4. 更新目标地址的可转移余额,加上转移代币的数量 amt。

DA

Deploy

```
"p": "brc-985-da",
    "op": "deploy",
    "tick": "mooda",
    "storage": "",
    "foundation": "",
    "interval": "",
    "token":"",
    "price":""
}
```

key	Required	Description
p	yes	协议名
op	yes	操作
tick	yes	标识符
storage	yes	存储地址(定期提交证明)
foundation	yes	基金会地址(收取证明失败时收益)
interval	yes	证明提交周期时间(单位为秒)
token	yes	接受的代币
price	yes	每次上传时所需要支付的费用

- 1. 按照如下规则检查铭文的值:
 - 检查协议名是否为 brc-985-da;
 - 在 DA 列表中查看 tick 代表的 DA 是否存在;若存在,则该部署铭文无效;
 - 在代币列表中查看 token 表示的代币是否存在;若不存在,则该部署铭文无效;
- 2. 若上述检查通过,则部署铭文有效;
- 3. 将协议名 p 以及标识符 tick 的哈希值,作为 DA 的默认收款地址。
- 4. 更新 DA 列表, 将该 DA 的基本信息添加到 DA 列表中。

Upload

```
"p": "brc-985-da",
    "op": "upload",
    "tick": "mooda",
    "id": "",
    "signature": ""
}
```

key	Required	Description
p	yes	协议名
op	yes	操作
tick	yes	标识符
id	yes	数据承诺
signature	yes	上传铭文的 Creeator 对 id 的签名

注 1:上传操作除了将数据上传至 DA 外,发起地址还需要支付一定的费用,即上传操作包含 隐示的转账,将发起地址的部分 token 转移到 DA 的收款地址。

- 1. 按照如下规则检查铭文的值:
 - 检查协议名是否为 brc-985-da;
 - 在 DA 列表中查看 tick 代表的 DA 是否存在;若不存在同名的 DA,则该上传铭文无效;
 - 检查上传铭文的 Creator 地址的余额是否足够;若余额不足以支付上传费用 price,则该上传铭文无效;
 - 检查数据承诺 id 的格式;
 - 验证签名,签名方式如下:
 - O 构建签名原始信息 **message**:按照字典序对 id 排序,并按照 **key=value** 的方式拼接。例如:**id=xxx**。
 - O 对原始信息 message 进行两次 SHA256 哈希, 得到哈希值 h;
 - O 使用上传铭文的 **Creator** 对应的私钥对哈希值 **h** 使用 ECDSA secp256k1 签名,得到 签名 **s**. 将签名 **s** 进行 base64 编码得到 **signature**。

Epoch

```
{
    "p": "brc-985-da",
    "op": "epoch",
    "tick": "mooda"
}
```

注 1: Epoch 操作是 Prove 的前置操作,每当进入一个新的挑战周期,必须首先执行 Epoch 操作,之后才能进行 Prove 操作。这一步骤是为了防止在证明生成过程中,由于数据上传操作导致证明验证失败。Epoch 操作的核心目的是确立挑战周期的状态,明确哪些数据将参与到证明生成的过程中,并且确定在后续 Prove 操作中的可验证随机数。

注 2: Epoch 操作会额外检查在之前的周期内,是否存在未提交的情况,若存在,则原本属于存储地址的收益将转给基金会地址。

- 1. 按照如下规则检查铭文的值:
 - 检查协议名是否为 brc-985-da;
 - 在 DA 列表中查看 tick 代表的 DA 是否存在;若不存在同名的 DA,则该 Epoch 铭文无效;
 - 检查铭文的创建时间是否大于起始时间 **start**;若大于则通过;若不大于则继续检查当前状态是否为未提交;若为未提交,则该 Epoch 铭文无效。
- 2. 若上述检查通过,则 Epoch 铭文有效;
- 3. 按照如下规则计算基金会地址的收益:
 - 将铭文的创建时间作为当前时间;
 - 计算当前时间与起始时间 **start** 的间隔周期数以及间隔周期时间;例如当起始时间为 1000,周期为 200,当前时间为 1523 时,则间隔周期数为(1523-1000)/200=2,间隔周期 时间为 2*200=400;
 - 根据间隔周期数以及收款地址的余额,计算罚款;例如间隔 2 个周期,收款地址的余额为 100memo,则罚款总额为 100*1%*2=2memo。
 - 更新基金会地址 foundation 的余额,加上罚款值;
 - 更新收款地址的余额、减去罚款值;
 - 更新起始时间 **start**,加上间隔周期时间,以 2 中例子为例,会将起始时间更新到 1400。
- 4. 规定所有在数据承诺列表中指定的数据都将参与后续证明生成过程;

Prove

```
"p": "brc-985-da",
   "op": "prove",
   "tick": "mooda",
   "proof": ""
}
```

key	Required	Description
p	yes	协议名
op	yes	操作
tick	yes	标识符
proof	yes	数据证明

注 1:证明操作除了证明所有数据的可用性之外,存储地址应收取部分费用,该功能包含隐示的转账,将收款地址的部分 token 转移到存储地址。

- 1. 按照如下规则检查铭文的值:
 - 检查协议名是否为 brc-985-da;
 - 在 DA 列表中查看 tick 代表的 DA 是否存在;若不存在,则该证明铭文无效;
 - 检查当前周期是否已上传证明;若上传过证明,则该证明铭文无效;
 - 检查创造证明铭文的地址和存储地址是否一致;若不一致,则证明铭文无效;
 - 验证数据证明的正确性;
- 2. 若检查通过,则证明铭文有效;
- 3. 更新存储地址 storage 的余额,加上收款地址余额的 1%;
- 4. 更新收款地址的余额, 减去收款地址余额的 1%;
- 5. 更新起始时间 start. 加上证明提交周期 interval;
- 6. 将 DA 的状态改为已提交。

NFT

Deploy

```
"p": "brc-985-nft",
"op": "deploy",
"tick": "mnft",
"da": "mooda",
"max": "1000",
"description": "Bitcoin NFT",
"id": "",
"signature": ""
}
```

Key	Required	Description
p	是	协议标识符:帮助其他系统识别和处理 brc-985 的 NFT 事件
op	是	操作:事件类型(deploy, mint)
tick	是	brc-985-nft 的唯一标识符
da	是	指定存储 NFT 数据内容的 BRC-985-DA 系统
max	是	NFT 最大发行量
description	是	NFT 的描述
id	是	描述 NFT 的图片数据 id
signature	是	部署铭文的 Creator 对 id 的签名

注:Deploy 操作除了部署 NFT 集合外,还会将 NFT 集合的描述图片上传至 DA。即 Deploy 操作包含隐式的上传操作,同样需要支付给 DA 中 storage 一定的费用。

- 1. 按照如下规则检查铭文的值:
 - 检查协议名是否为 brc-985-nft;
 - 在 NFT 列表查看 tick 代表的 NFT 是否存在;若存在同名的 NFT,则部署铭文无效;
 - 在 DA 列表中查看 da 代表的 DA 是否存在;若不存在同名的 DA,则部署铭文无效;
 - 检查部署铭文的 Creator 地址的余额是否足够;若余额不足以支付上传费用 price,则 该铸造铭文无效;
 - 验证签名,签名方式如下:

Mint

```
"p": "brc-985-nft",
   "op": "mint",
   "tick": "mnft",
   "id": "",
   "signature": ""
}
```

Key	Required	Description
p	是	协议标识符:帮助其他系统识别和处理 brc-985 的 NFT 事件
op	是	操作:事件类型(deploy, mint)
tick	是	brc-985-nft 的唯一标识符
id	是	NFT 内容的数据承诺值
signature	是	铸造铭文的 Creeator 对 id 的签名

注: Mint 操作除了铸造一枚 NFT 外, 还会将 NFT 的数据内容上传至 DA。即 Mint 操作包含 隐式的上传操作,同样需要支付给 DA 中 storage 一定的费用。

- 1. 按照如下规则检查铭文的值:
 - 检查协议名是否为 brc-985-nft;
 - 在 NFT 列表查看 tick 代表的 NFT 是否存在;若不存在同名的 NFT,则铸造铭文无效;
 - 检查 id 对应的 NFT 是否已存在;若存在,则铸造铭文无效;
 - 检查铸造铭文的 Creator 地址的余额是否足够;若余额不足以支付上传费用 price,则 该铸造铭文无效;
 - 验证签名,签名方式如下:
 - O 构建签名原始信息 **message**:按照字典序对 id 排序,并按照 **key=value** 的方式拼接。例如:**id=xxx**。
 - O 对原始信息 message 进行两次 SHA256 哈希, 得到哈希值 h;
 - O 使用上传铭文的 **Creator** 对应的私钥对哈希值 **h** 使用 ECDSA secp256k1 签名,得到 签名 **s**,将签名 **s** 进行 base64 编码得到 **signature**。
 - 检查数据承诺 id 的格式;
- 2. 若检查通过,则铭文有效;

- 3. 更新创造上传铭文的地址的余额, 减去上传费用 price;
- 4. 更新收款地址的余额,加上上传费用 price;
- 5. 将该 NFT 添加到 NFT 列表中;
- 6. 将该 NFT 的所有人设置为该铭文的 Creator。

Transfer

NFT 的转移很简单,只需要将 Mint 铭文发送给指定地址即可。